## **EUROPEAN PATENT OFFICE**

## Patent Abstracts of Japan

PUBLICATION NUMBER PUBLICATION DATE

09214556 15-08-97

APPLICATION DATE APPLICATION NUMBER

07-11-96 : 08295116

APPLICANT: TOSHIBA CORP-

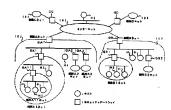
INVENTOR: OKAMOTO TOSHIO:

INT.CL. : H04L 12/56 G09C 1/00 G09C 1/00

H041 9/32

TITLE : PACKET TRANSFER METHOD

PACKET PROCESSOR, PACKET CIPHERING METHOD, PACKET DECODING METHOD AND PACKET CIPHERING PROCESSING METHOD



ABSTRACT : PROBLEM TO BE SOLVED: To confirm the adequacy of each packet in each packet processing unit by conducting verification processing among packet processing units each managing a transmission source computer and a destination computer.

> SOLUTION: Computers H3, H4 are directly contained respectively in management networks A1, A in the computer network. A packet passes security gateway GA while it is reached finally to a destination host from a source host. Each GA executes packet verification processing in the case of transmission of a packet externally or reception of the packet, and a verification key is provided link by ink in a form along with a passing path among the GAs. A GA in existence in a packet path transfers packets to its adjacent GA while repeating code resetting due to check/generation of a packet verification code.

COPYRIGHT: (C)1997, JPO

# (12) 公開特許公報(A)

# (11)特許出顧公開番号

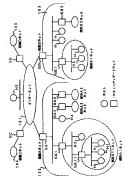
特開平9-214556
(43)公開日 平成9年(1997) 8月15日

(51) int.Cl. <sup>6</sup>	識別記号	庁内整理番号	FΙ			1	技術表示	箇所
H 0 4 L 12/56		9466-5K	H04L 1	1/20	102	A		
G 0 9 C 1/00	640	7259 - 5 J	G09C	1/00	640	A.		
	660	7259 - 5 J			6601	E		
H 0 4 L 9/32			H04L	9/00	673	В		
					675	A.		
			客查請求	未請求	請求項の数21	OL	(全 38	頁)
(21)出願番号	(71)出顧人	0000030	178					
				株式会社	土東芝			
(22)出廣日	平成8年(1996)11		神奈川	具川崎市幸区堀川	I[町72表	野地		
			(72)発明者	新保	<b>\$</b>			
(31)優先権主張番号 特顯平7-312593				神奈川」	川崎市幸区小	向東芝	叮1番地	株
(32) 優先日 平7 (1995) 11月30日			式会社東芝研究開発センター内					
(33)優先権主張国	日本 (JP)		(72)発明者	井上 ?	¢.			
(31)優先権主張番号 特願平7-313307				神奈川県川崎市幸区小向東芝町1番地 株			株	
(32) 優先日 平7 (1995) 11月30日				式会社東芝研究開発センター内				
(33)優先権主張国	日本 (JP)		(72)発明者	石山 1	政治			
				神奈川	県川崎市幸区小[	句東芝	叮1番地	株
				式会社	*芝研究開発セ	ンタード	勺	
			(74)代理人	弁理士	鈴江 武彦	<b>(外</b> 64	名)	
						j.	最終頁に	売く

(54) [発明の名称] パケット転送方法、パケット処理装置、パケット暗号化方法、パケット復号化方法及びパケット 暗号処理方法

## (57)【要約】

【課題】 階層化された個々の計算機共ットワークを安全に保護可能なパケット転送力法を提供すること。 「解決手段」 所定管理単位のネットワークとその外部 の接続点に通過パケットを認証するパケット管理装置が パケット転送する方法で、送信端末を管理するパケット 管理装置は、パケット内のアドレス情報にでなくとも 定まる次段と最終段のパケット管理装置に対する認証鍵 を用いて得た2つの認証データをパケットに添付して転 送し、パケットを中まるあるいは受信端末を管理する パケット管理装置は、パケット内の下ドレス情報にで定 まる認証鍵を用いパケット内の自装置対応の認証データ の正当性を検定し、検査に通った場合、パケットを次段 あいは受信端末に転送する



### 【特許請求の範囲】

【請求項1] 所定の管理単位の計算機ネットワークと該 計算機ネットワーク外部との接続点に、通過するバケッ トを認証し、該バケット内のアドレス情報に基づき転送 するパケット処理装置を設け、送信元計算機から受信先 計算機に至るまでに複数のパケット処理装置を結由して パケットを販売するパケットを逃方法であって

前記送信託計算機を管理するパケット処理経度は、少な くとも、該送信元計算機から受信したパケットのアド レス情報により定まる、受信先計算機を管理するパケッ ト処理装置に対する程記距を用いて、該パケットに対す 毎年1の程電子ータを求めるとともに、該アトンス情報 により定まる、該パケットの次の転送先となるパケット 処理装置に対する程証能を用いて、該パケットに対する 第2の程程子ータを求め、求められた程程子ータを該パ ケットに添付して該次の転送先となるパケット

前記パケットを申載するパケット処理装置は、受信した 前記パケット内のアドレス情報により定まる認証鍵を用 いて、該パケットに活付された自装置に対しむする認証デ ータの正当性を検査し、検査に通った場合、該パケット をそのまま又は所定の処理を施した後に、次の転送先と なるパケット地理装置に転送し

前記パケットの受信先となる計算機を管理するパケット 処理装置は、少なくとも、受信したパケット内のアドレ 式情報により定まる、送信元計算機を管理するパケット 処理装置に対応する認証兼と用いて、該パケット内に添 付きれた自装置に対応する認証データの正当性を検査 し、検査に運った場合、該パケットを受信先計算機に転 送することを特徴とするパケット転送方法。

【請求項2】前記パケットを中継するパケット処理表面は、受信した前記パケット内のアドレス情報により定まる認証便を用いて、該パケットに添付された自装置に対応する認証データの正当性を検査し、検査に通った場合、前記アドレス情報により定まる、次の転送先となる、パケット処理装置に対する認証便を用いて、該パケットに対する都たな第2の認証データを求め、この新たな第2の認証データを該パケットに添付して該次の転送先となるパケット処理装置に転送することを特徴とする請求項1に記載のパケットを送方法。

【請求項3】前記送信元計算機を管理するパケット処理 装置は、該送信元計算機から受信しパケット内のアド 火木情報により定まる、受信元計算機を管理されゲット ト処理装置に対する認証鍵を用いて、該パケットに対す る第1の認証データを求めるとともに、該アドレス情報 により定まる、該パケットの転送経路上に存在する他の パケット処理装置対応に設けられた認証鍵を用いて、該 パケットに対する第2の認証データを誤認証健ごとに求 め、第1の認証データをおよび各認証鍵に対応する第2の 認証データを影けたりまなが出して該公の歴史ととなっ の、第1の認証データをおよび各認証鍵に対応する第2の 20部データを影けたりまなが出して該公の歴史ととなる パケット処理装置に転送することを特徴とする請求項1 に記載のパケット転送方法。

【請求項 1) 前記送信元計算機を管理するパケット処理 装置は、該送信元計算機から受信したパケット内のアド レス情報により定まる、受信売計算機を管理するパケット ト処理装置に対する認証鍵を用いて、該パケットに対す 会第1の認証データを求めるとともに、該アドレス情報 により定まる、転送経路上に存在する他のパケット処理 装置に共通の認証データを求め、第1の認証データを次の第2 証データを該パケットに添付して該次の転送先となるパ ケット処理装置に転送することを特徴とする請求項1に 記載のパケット処理装置

【請求項5] 所定の管理単位の計算機ネットワークと該計算機ネットワーク外部との接続点に、適過するパトを認証し、該パケット内のアドレス情報に基づき転送するパケット処理装置を設け、送信元計算機から受信先計算機に至るまでに複数のパケット処理装置を終止してパケットを販送するパケットの表達がされてット等返送方法であって

前記送店記貨業機を管理するパケット処里装旗は、認送 信元計算機かの受信したパケット内のアドレス情報によ り定まる、受信先計算機を管理するパケット処理装置に 対応する認証鍵を用いて、該パケットに対する認証デー タを求め、求められた認証データを誠パケットに添付し て次段のパケット処理装置を能送し、

前記パケットを中継するパケット処理装置は、受信した 前記パケットが前段のパケット処理装置から転送された ものであれば次段のパケット処理装置に転送し、

前記パケットの受信先となる計算機を管理するパケット 処理装置は、前記パケット内のアドレス情報により定ま 包認証鍵を用いて、該パケットに添付された設証データ の正当性を検査し、検査に通った場合、該パケットを受 信先計算機に転送することを特徴とするパケット転送方 法.

【請求項6】 訴記送信元計算機または前記受信先計算機が、相互に接続されたネットワーク間を移動して適信を行うことが可能を移動計算機である場合に、前記送信元計算機を管理するパケット処理装置または前記受信元計算機で管理するパケット処理装置変の機能を前記送信元計算機内または前記受信元計算機内で実現することを特徴とする訴求項」ないしちのいずれか1項に記載のパケット転貨方法。

【請求項7】前記送信元計算機が、相互に接続されたネ ットワーク間を移動して通信を行うことが可能な移動計 算機であって、該移動計算機が本来接続されているネットワークを離れて他のネットワークに接続され、受信先 計算機と適信を行う場合。

前記移動計算機は、少なくとも、受信先計算機を管理するパケット処理装置に対する認証鍵を用いて、該パケットに対する第1の認証データを求めるとともに、最初に

バケットを通過させるパケット処理装置に対する認証鍵 を用いて、該バケットに対する第2の認証データを求 め、求められた認証データを該バケットに添付して送出 することを特徴とする請求項1ないし5のいずれか1項 に記載のパケット転送方法。

【請求項8】前記第1の認証データは、送信元計算機が 発信した送信パケットの全てのビットに依存した認証データとし、前記第2の認証データは、元の途紀パケット と前記第1の認証データを含わせたデータのうち、前記 第1の認証データを含わぜたアータのうち、前記 記証データとすることを特徴とする請求項1ないし7の いずかり1項に記載のパケット転送方法。

【請求項9】前記第1の認証データおよび前記第2の認 証データはいずれも、返復元計算機が発信した送信パケ ットの全てのビットに依存した認証データとすることを 特徴とする請求項1ないしてのいずれか1項に配数のパ ケット板送方法。

【請求項10】所定の管理単位の計算機ネットワークと 該計算機ネットワーク外部との接続点に設けられ、自装 置が管理する送信元計算機から複数のパケット処理装置 を介した先に存在する受信先計算機に向けてパケットを 転送するパケット処理装置であって、

少なくとも、受信先計算機を管理するパケット処理装置 に対する第1の認証鏈および次の転送先となるパケット 処理装置に対する第2の認証鍵をパケット内のアドレス 情報に対応付けて記憶する認証鍵記憶手段と、

受信した前記パケット内のアドレス情報により定まる前 記認証鍵を夫々用いて、該パケットに対する認証データ を該認証鍵ごとに生成する認証データ生成手段と、

前記認証データ生成手段により生成された認証データを 該パケットに添付するパケット整形手段と、

前記アドレス情報に基づき前記パケット整形手段により 設証データの添付されたパケットを次段のパケット処理 装置に転送する転送手段とを具備したことを特徴とする パケット処理装置。

【請求項11】前記認証鍵記憶手段には、転送経路上に 存在するパケット処理装置対応に設けられた認証鍵群を パケット内のアドレス情報に対応付けて記憶することを 特徴とする請求項10に記載のパケット処理装置。

【請求項12】所定の管理単位の計算機ネットワークと 該計算機ネットワーク外部との接続点に設けられ、パケットを中継するパケット処理装置であって、

受信した前記パケット内のアドレス情報により定まる前 記第1の認証鍵を用いて、前段のパケット処理装置によ り該パケットに添付された認証データの正当性を検査す る認証データ権を手段と. 前記認証データ検査手段により正当性が確認された場合 に、前記アドレス情報により定まる前記第2の認証鍵を 用いて新たに生成された認証データを該パケットに添付 するパケット整形手段と、

前記アドレス情報に基づき前記パケット整形手段により 認証データの流付されたパケットを次段のパケット処理 装置に転送する転送手段とを具備したことを特徴とする パケット処理装置。

【請求項13】所定の管理単位の計算機ネットワークと 該計費機ネットワーク外部との接続点に設けられるパケット処理装置にて外部方向に通信されるパケットを暗号 作するパケット暗号化方法において、

子め格納された、他のパケット処理装置を介さずに直接 管理する計算機群のアドレス情報と、通過するパケット 内に書き込まれている送傷元計算機のアドレス情報とを 比較し、該パケットの送傷元が直接管理する計算機であ るか否かを判断し、

前記パケットの送信元が直接管理する計算機であると判 断された場合に、該パケット内のデータ本体の部分を暗 号化することを特徴とするパケット暗号化方法。

【請求項14】所定の管理単位の計算機ネットワークと 該計算機ネットワーク外部との接続点に設けられるパケット処理装置にて外部方向に通信されるパケットを暗号 化するパケット暗号化方法において、

通過するパケット内に書き込まれている暗号化完了また は暗号化未完了を示す暗号化情報の内容および署名情報 の有無を調べ、

暗号化未完了であり、かつ、署名情報が存在しない場 合、前辺パケット内のデータ本体の部分を暗号化すると ともに、該パケットに対して、前記暗号化情報を暗号化 完了を示す内容にし、および暗号化を行った自装置の署 名情報を付加することを特徴とするパケット暗号化方

【請求項15】前記パケット内に書き込まれている暗号 化完了または暗号化未完了を示す暗号化情報の内容およ び署名情報の有無を測べた結果、

暗号化完了でありかつ署名情報が存在しない場合または 暗号化未完了でありかつ署名情報が存在する場合は、エ ラーを通知するように制御することを特徴とする請求項 14に記載のパケット暗号化方法。

【請求項16] 所定の管理単位の計算機ネットワークと 該計算機ネットワーク外部との接続点に設けられるパケット処理装置にて外部方向に通信されるパケットを暗号 化するパケット暗号化方法において、

通過するパケット内に書き込まれている暗号化完了また は暗号化未完了を示す暗号化情報の内容および署名情報 の有無を調べ、

暗号化未完了であり、かつ、署名情報が存在しない場合、予め格納された、自装置の設置箇所から未端の計算 機に至る下位ネットワークに接続されている計算機のア

ドレス情報と、各計算機に至るネットワーク経路内に設 置されたパケット処理装置の数の情報との対応情報をも とに、前記パケット内に書き込まれている送信元計算機 のアドレス情報から、対応するパケット処理装置の数の 情報を求め

求められたパケット処理装置の数の情報と、前記パケッ ト内に書き込まれている暗号化レベル情報とが等しい場 合、前記パケット内のデータ本体の部分を暗号化すると ともに、該パケットに対して、前記暗号化情報を暗号化 完了を示す内容にし、および暗号化を行った自装置の署 名情報を付加することを特徴とするバケット暗号化方 法。

【請求項17】前記パケット内に書き込まれている暗号 化完了または暗号化未完了を示す暗号化情報の内容、署 名情報の有無、および暗号化レベル情報の内容の間に矛 盾が存在する場合は、エラーを通知するように制御する ことを特徴とする請求項16に記載のパケット暗号化方 注.

【請求項18】所定の管理単位の計算機ネットワークと 該計算機ネットワーク外部との接続点に設けられるパケ ット処理装置にて外部方向から通信されるパケットを復 号化するパケット復号化方法において、

子め松納された。他のバケット処理装置を介さずに直接 管理する計算機群のアドレス情報と、通過するバケット 内に書き込まれている受信先計算機のアドレス情報とを おかり、該バケットの転送先が直接管理する計算機である。 るか否かを判断し、

前記パケットの転送先が直接管理する計算機であると判 断された場合に、該パケット内のデータ本体の部分を復 号化することを特徴とするパケット復号化方法。

【請求項19】所定の管理単位の計算機ネットワークと 該計算機ネットワーク外部との接続点に設けられるパケ ット処理装置にて外部方向から通信されるパケットを復 号化するパケット復号化方法において、

通過するパケット内に書き込まれている暗号化完了また は暗号化未完了を示す暗号化情報の内容および署名情報 の有無を調べ、

暗号化完了であり、かつ、署名情報が存在する場合、予 め格納された、自装置の設置箇所から末端の計算機に至 る下位ネットワークに接続されている計算機のアドレス 情報と、各計算機に至るネットワーク経路内に設置され たパケット処理装置の数の情報との対応情報をもとに、 前記パケット内に書き込まれている受信先計算機のアド レス情報から 対応するパケット処理装置の数の情報を 求め.

求められたバケット処理装置の数の情報と、前記パケッ ト内に書き込まれている復号化レベル情報とが等しい場 合、前記バケット内のデータ本体の部分を復号化するこ とを特徴とするパケット復号化方法。

【請求項20】前記復号化レベル情報を、前記パケット

の送信元計算機が暗号化を行なう処理装置を指定するた めの前記暗号化レベル情報と共通化したことを特徴とす る請求項19に記載のパケット復号化方法。

【請求項21】前記計算機が、相互に接続されたネット ワーク間を移動して通信を行うことが可能な移動計算機 であって、該移動計算機が本来接続されているネットワ 一クを離れて他のネットワークに接続され、他の計算機 と通信を行う場合、

該移動計算機は、自装置が送信元となる計算機であると き、白装置内で該バケット内のデータ本体の部分を暗号 化して送出し、

自装置が受信先となる計算機であるとき、自装置内で該 パケット内のデータ本体の部分を復号化することを特徴 とする請求項13ないし20のいずれか1項に記載のパ ケット暗号処理方法。

### 【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、移動計算機を含む 複数の計算機間でオープンなネットワークを介してデー タ通信を行なう場合に、受信したパケットが正当な計算 機もしくは利用者からのものであるかどうかを認証し、 正当なパケットのみを転送制御し、さらには組織外部へ のデータ転送にあたり外部への情報漏洩を防ぐためパケ ットの暗号化を行う、バケット転送方法、バケット処理 装置、パケット暗号化方法、パケット復号化方法及びパ ケット暗号処理方法に関する。

[0002]

【従来の技術】インターネットの普及により、遠隔地の 計算機にログインしたり、遠隔地の計算機に対しファイ ルを転送したりすることが可能となっている。電子メー ルやworld wide web(WWW)などのサ ービスも利用できる。その一方、インターネットではセ キュリティを考慮したプロトコルやシステムの構築が遅 れてきたため 悪意の利用者が遠隔ネットワークの計算 機に侵入して機密情報を盗んだり、重要なファイルを消 去したり、さらには外部への通信情報が盗聴されるとい った不正行為が行われる可能性があった。

【0003】このような不正行為に対抗するため、企業 などのネットワークにはファイアウォール、もしくはセ キュリティゲートウェイと呼ばれるシステムが構築され る場合が多い。ファイアウォールは企業のローカルなネ ットワークと広域なインターネットの接続点に設けら れ、外部からの不正な侵入や情報漏洩を防止するために 通信のフィルタリング (通信の遮断・通過の制御)を実 現するシステムである。

【0004】ファイアウォールが危険な外部からの通信 を遮断するので、内部のネットワーク(内部ネット)に 接続された計算機(ホスト)には特別にセキュリティを 強化するための仕組みを講じなくても済むという利点が ある.

【0005】ファイアウォールの基本手法に、パケット フィルタがある。パケットフィルタは通信パケットに添 付されている送信元ホストと受信元ホストのアドレスと 利用サービス(遠隔ログイン(telnet)、ファイ ル転送(ftp)、電子メール(SMTP)、電子ニ ース(NNTP)、WWサービス(httpなど)に 対応するボート番号を基本許可された通信かどうかを判 定し、計可されている通信のパケットのみをリレーラー 芳法である。この手法ではパケット内のホスト・アドレ スとサービス(ボート番号)を改変困難と仮定すれば十 分なセキュリティ機能を提供するが、実際には送信ホストのアドレスを傷ってパケットを送出することは可能で ある。このような不正行為に対抗するために、暗号を利 用した認証機能を用いてパケットのフィルタリングを実 論するシステんがある。

【0006】暗号によるパケット認証には一般にMAC(Message Authentication Code)と呼ばれる手法が用いられる。これは、パケットの送信側と受信側が秘密の避情報を共有していることを前提とする。送信側は各パケットごとに、そのデータの全ビットと鍵Kに低や上たグイジェスト情報を計算し、パケットに添付する。すなわち、MAC=f(K、data)を計算する。ここで「はMAC計算アルゴリズム、dataはパケットの内容を表す。一方、パケットの受信側に受け取ったパケットの内容と難なから送信側と同じ計算を行い、計算したMACの値とパケットでかけてがあるためであることを認識する。

【0007】ファイアウォールにMACによる認証機能 を導入することは、例えば文献J. Ioannidis and M. Blaze. "The Archite cture and Implementation of Network-Layer Security under Unix." USENIX/4thUN IX Security symposium.pp. 29-39(1993)に示されている。

【0008】このようにすると、パケット中のアドレス やボート番号を偽った送信や伝送中のパケットの改ざん は検出できるため、ファイアウォールシステムの安全性 が飛躍的に向上する。これを認証機能付きファイアウォ ールと呼ぶことにする。

【0009】しかし、従来の認証機能付きファイアウェ ールが対象としているのは、保護すべきネットワークが 1階層の場合に限定されていた。すなわち、送信ホスト もしくは送信ホストを収容するネットワークのファイア ウォールがMACをパケットに添付し、受信ホストを収 容するネットワークのファイアウォールをMACを検査 する仕組みである。保護ネットワークが開催的になった 場合には十分に対応できない、なぜなら受信側の保護ネットワークがと関係の場合と ォールと受信側第1階層のファイアウォールは鍵Kを共 有するため、MACを検査することはできるが、受信側 第2階層のファイアウォールは鍵Kを持たないので同じ パケットを受け取ってもMAC検査ができないからであ る。

【0010】仮に受信側第1階層のファイアウォール、 受信側第2階層のファイアウォール、送信順ファイアウ キールが睫と支持することにすると、受信側第1階層 のファイアウォールから送信側ファイアウォールへバケットを 送り込むことができる。

【0011】最近では携帯型計算機を利用する場面も多くなっており、多部署のネットワークに携帯背景機を検 起して、そのが動計算機が本外下の一クに携帯背景機を検 起して、そのが動計算機が手腕域とと通信する場面 も増加している。このような場合でも従来の設置機能付 きファイアウェールの機能では限界がある。すなわち、 認証機能付きファイアウォールでは、訪問先のネットワークのファイアウォールと適信相手のネットワークのアイアウォールと適信相手のネットワークのアイアウォールとの認証を移動計算 機と適信先のファイアウォールとの認証を移動計算 機と適信先のファイアウォールとの認証を移動計算 機と適信先のファイアウォールとの認証を移動計算 で一貫して行うがは未解決の支まである。

【0012】以上の説明した認証の問題以外に、通信パ ケット内容の保護という問題もある。すなわち、特に機 密性の高いデータを外部ネットワークを介して通信する 状況では、外部にデータパケットを送出する前にその内 容を暗号化し、受信したサイトで復号化するという方法 がある、この方法も保護すべきネットワークが1階層の 場合にはパケットの方向性のみを暗号化・復号化の判定 に利用すれば良いが、保護すべきネットワークが階層さ れた場合や、移動計算機を利用したモバイル・コンピュ ーティング環境では、暗号化・復号化の制御をどのマシ ンで、どのような判断基準で行うかという問題がある。 特に、パケットを階層間に亘って転送する場合に各階層 での復号・再暗号化の繰り返しによる処理効率の低下を 回避しかつ安全性を確保することは困難であった。ま た、暗号通信すべき領域と平文で通信すべき領域を柔軟 に制御しかつ安全性を確保することは困難であった。

## [0013]

【発明が解決しようとする課題】以上のように、従来の システムでは、保護すべきネットワークが開爆化された 計算機ネットワーク等では、各階層のネットワークを安 全に保護することは困難であった。また、暗号通信を効 率的かつ安全に行うことは困難であった。

【0014】本発明は、上記事情を考慮してなされたものであり、保護すべき計算機キットワークが関係化された場合や移動計算機をサポートするモバイル・コンビューティング環境においても、個々のネットワークを安全に保護可能なパケット処理装置を

提供することを目的とする。

【○○15】また、本徳明は、保護すべき背取機ネット ワークが開催化された場合や移動計算機をサポートする モバイル・コンピューティング環境において。通信さ れるデーク内容を効率的かつ安全に保護可能なパケット 暗号化方法、パケット度号化方法及びパケット暗号処理 方法を提供することを目的とする。

#### [0016]

「課題を解決するための手段】本発明(請求項1)は、 所定の管理単位の計算機ネットワークと該計算機ネット ワーク外部との接続点に、通過するパケットを認証し、 該パケット内のアドレス情報に基づき転送するパケット 処理装置(例えば、セキュリティゲートウェイ)を設 け、送信元計算機から受信先計算機に至るまでに複数の パケット処理装置を経由してパケットを転送するパケッ ト転送方法であって、前記送信元計算機を管理するパケ ット処理装置は、少なくとも、該送信元計算機から受信 したパケット内のアドレス情報により定まる、受信先計 算機を管理するパケット処理装置に対する認証鍵(証明 用認証鍵)を用いて、該パケットに対する第1の認証デ ータを求めるとともに、該アドレス情報により定まる、 該パケットの次の転送先となるパケット処理装置に対す る認証鍵(証明用認証鍵)を用いて、該パケットに対す る第2の認証データを求め、求められた認証データを該 パケットに添付して該次の転送先となるパケット処理装 置に転送し、前記パケットを中継するパケット処理装置 は、受信した前記パケット内のアドレス情報により定ま る認証鍵(証明用認証鍵)を用いて、該パケットに添付 された自装置に対応する認証データの正当性を検査し、 検査に通った場合、該バケットをそのまま又は所定の処 理を施した後に、次の転送先となるパケット処理装置に 転送! 前記パケットの受信先となる計算機を管理する バケット処理装置は、少なくとも、受信したパケット内 のアドレス情報により定まる、送信元計算機を管理する パケット処理装置に対応する認証鍵(検査用認証鍵)を 用いて、該パケット内に添付された自装置に対応する認 証データの正当性を検査し、検査に通った場合、該パケ ットを受信先計算機に転送することを特徴とする。

【0017】本発明によれば、前記パケットを中継する パケット処理装置は、自装置に対応する認証データの正 当性を検索するので、パケットが経路に沿って隣のパケ ット処理装置から転送されていること、内容に改さんが ないことを確認できる。また、受信先計算機を管理する パケット処理装置は、少なくとも、送信元計算機を管理 するパケット処理装置は、少なくとも、送信元計算機を管理 査するので、パケットが送信元を管理するパケット処理 装置により発信されためであること、内容に改さんが ないことを確認できる。

【0018】本発明(請求項2)は、請求項1に記載の パケット転送方法において、前記パケットを中継するパ ケット処理装置は、受信した前記パケット内のアドレス 情報により定まる認証隆 (益明明認証健) を用いて、該 パケットに添けされた自装配と対的する認証データの正 当性を検査し、検査に通った場合、前記アドレス情報に より定まる、次の転送先となるパケット処理装置に対す る認証能(近期門認証健)を用いて、該パケットに対す る新たな第2の認証データを求め、この新たな第2の認 証データを該パケットに添付して該次の転送先となるパ ケット処理機関に転送することも特徴とする。

【0019】前記パケットの受信先となる計算機を管理 するパケット処理装置は、受信したパケット内のアドレ 大情報により定まる、送信売計構機を管理されケット 処理装置に対応する認証鍵(検査用認証鍵)を用いて、 該パケット内に添付された自装置に対応する第1の認証 データの正当性を検査し、その検査に通った場合、該パ ケットを受信先計算機に応述する。

【0020】あるいは、前記パケットの受信先となる計 質機を管理するパケット処理装置は、受信したパケット 内のアドレス情報により定する、送信元計算機を管理す るパケット処理装置に対応する認証鍵(検査用設証鍵)と、前段のパケット処理装置に対応する認証鍵(検査用設証数 と立証鍵)を大乗用いて、該パケット内に添付された自装 置に対応する第1の認証データと第2の認証データの正 当性を検査し、両方の検査に通った場合、該パケットを 受傷大計算機に転送する。

【0021】本発明によれば、パケット転送経路上に存 在してパケットを中継するパケット処理装置では、隣の パケット処理装置との間で第2の認証データの検査・生 成を繰り返しながら、パケットの転送が行われる。これ により、各パケット処理装置は、パケットが経路に沿っ て隣のパケット処理装置から転送されていること、内容 に改ざんがないことを確認できる。また、受信先計算機 を管理するパケット処理装置は、少なくとも、送信元計 算機を管理するパケット処理装置により添付された第1 の認証データをも検査する。この認証データの検査によ りバケットが送信元を管理するバケット処理装置により 発信されたものであること、内容に改ざんがないことを 確認できる。さらに、受信先計算機を管理するパケット 処理装置は、隣のパケット処理装置との間での第2の認 証データの検査を行うようにした場合、パケットが経路 に沿って隣のパケット処理装置から転送されているこ と、内容に改ざんがないことをも確認できる。

【0022】本発明(請求項3)は、請求項1に記載の パケット転送方法において、前記送信元計算機かを管理す るパケット処理装置は、該送信元計算機から受信したパ ケット内のアドレス情報により定まる、受信先計算機を 管理するパケット処理装置はする認証庫 (翌明用認証 鍵)を用いて、該パケットに対する第1の認証データを 求めるとともに、該アドレス情報により定まる、該パケ ットの転送経路上に存在する他のパケット処理装置対応 に設けられた認証健(証明用認証鍵)を用いて、該バケットに対する第2の認証データを譲収証鑑ごとに求め、第1の認証データおよび各認証鑑と対応する第2の認証データを該バケットに添付して該次の転送先となるパケットが理事業で転送することを特徴でする。

[0023]前記パケットの受信先となる計算機を管理 するパケット処理装置は、受信したパケット内のアドレ 大情報により定まる、送信売計算機を管理するパケット 処理装置に対応する認証算(検査用認証鍵)を用いて、 該パケット内に添付された第1の認証データの正当性を 検査に、検充に通った場合、該パケットを受信先計算機 に転送することになる。

【○○24】本発明によれば、パケット転送経路上に存在するパケット処理装置では、自装置に対応する認証コードの検査を行い、検索に過ばパケットを設置する。これにより、パケットが送信元計算機を管理するパケット処理装置により発信されたものであること、内容に改ざんがないことを各経路上のパケット処理装置が確認できる。

[0025] 本発明(請求項4)は、請求項1に記載の バケット処理装置において、前記送信元計算機から受信したパ ケット内のアドレス情報により定まる、受信光計算機を 管理するパケット処理装置は、該送信元計算機を 管理するパケット処理装置はする認証能 (毎明用認証 健)を用いて、該パケットに対する第1の認証データ (受信用認証コード)を求めるとともに、該ケドレス情 報により定せる。 転送路路上午在在する他のパケット処 理装置に共通の認証データ (通過用認証コード)を まか、強1の認証データもよが第2の認証データを該 パケットに添付して該次の転送先となるパケット処理装 郷に新げまるとを特徴とする。

[0026] 前記パケットを中継するパケット処理装置 は、受信したパケット内のアドレス情報により定まる認 証違(検索用認証)を用いて、該パケット内に添付さ れた第2の認証データ(通過用認証コード)の正当性を 検索することになる。

【0027】また、前記パケットの受信先となる計算機 を管理するパケット処理鉄置は、受信したパケット内の アドレス情報により定まる、送信元計算機を管理するパケット処理機能に対応する認証鍵(検査用認証鍵)を用 いて、該パケット内に続付もた第1の認置一ケット 信用認証コード)の正当性を検索し、検索に通った場 (00281本規則によれば、パケットの経路に存在する の10281本規則によれば、パケットの経路に存在する の10次・トル理装置は、自装度に対応する認証コードの 検査を行い、検索に通ればパケットを転送することに より、パケットが送信元計算機を管理するパケット処理 装置により発信されたものであること、内容に改さんが でいことを表替数とのパケット処理装置できる。

【0029】本発明(請求項5)は、所定の管理単位の 計算機ネットワークと該計算機ネットワーク外部との接 続点に、通過するパケットを認証し、該パケット内のア ドレス情報に基づき転送するパケット処理装置(例え ば、セキュリティゲートウェイ)を設け、送信元計算機 から受信先計算機に至るまでに複数のパケット処理装置 を経由してパケットを転送するパケット転送方法であっ で、前記送信元計算機を管理するパケット処理装置は、 該送信元計算機から受信したパケット内のアドレス情報 により定まる、受信先計算機を管理するパケット処理装 置に対応する認証鍵(証明用認証鍵)を用いて、該バケ ットに対する認証データを求め、求められた認証データ を該パケットに添付して次段のパケット処理装置に転送 し、前記パケットを中継するパケット処理装置は、受信 した前記パケットが前段のパケット処理装置から転送さ れたものであれば次段のパケット処理装置に転送し、前 記パケットの受信先となる計算機を管理するパケット処 理装置は、前記パケット内のアドレス情報により定まる 設新鍵(検査用設新鑵)を用いて、該パケットに添付さ わた認証データの正当性を検査し、検査に通った場合、 該バケットを受信先計算機に転送することを特徴とす

[0030] 本発明によれば、パケットの経路に存在するパケット処理装置は、パケットが前段のパケット処理装置かを放送者がたものであり、さらに転送来が水段のパケット処理装置であれば、パケットを転送する。また、受信光計算機を管理するパケット処理装置は、自装置に対応する設証コードの検査を行い、検索に通ればパケットを配送する。これにより、パケットが提信元計算機を管理するパケット処理装置により発信されたものであること、内容に改ぎんがないことを確認できる。

【0031】本発明(前求項6)は、請求項1ないしろ のいずれか、別に記載のパケット転送方法において、前 記送信元計算機または前記受信先計算機が、相互に接続 されたネットワーク間を移動して通信を行うことが可能 な移動計算機と管理するバケット処理装置または前記受信先計算機を管理する バケット処理装置または前記受信先計算機を管理する がケット処理装置の機能を前記送信元計算機内または前 記受信先計算機内で実現することを特徴とする。

【00321本発明(前末項7)は、請求項1ないしろのいずれか1項に記載のパケット転送方法において、前記送信定計算機が、相互に接続されたネットワーク間を移動して通信を行うことが可能を移動計算機であって、た徳のみ・トワークと環接され、受信先計算機と適当等機を管理するベットリークに接接され、受信先計算機と適当に移動・請取移動計算機は、少なくとも、受信先計算機を管理するバットの地域をでは、少なくとも、受信先計算機と避難が取りませた。 記述機と管理するバットの地域をはいっていませた。 認証鍵)を用いて、該パケットに対する第1の認証データを求めるとともに、最初にパケットを通過させるバケットを連続させるが対象にないませた。 て、該パケットに対する第2の認証データを求め、求め られた認証データを該パケットに添付して送出すること を特徴とする。

[0033]本発明(請款項8)は、請求項[ないして のいずれか1項に記載のパケット転送方法において、前 記第1の程証データは、送信元計算機が発信した送信パ ケットの全てのビットに依存した認証データとし、前記 第2の程証データは、元の送係パケットと前途別1の認 証データを合わせたデータのうち、前記第1の認証データとき のことを特徴とする。

【0034】本発明によれば、第2の認証データの生成 ・ 検査を効率化することができる。

【0035】本発明(請求項9)は、請求項1ないして のいずれか1項に記載のパケット転送方法において、前 記第1の認証データおよび前記第2の認証データはいず れも、送信元計算機が発信した送信パケットの全てのビ ットに依存した認証データとすることを特徴とする。

【0036】本発明(請求項10)は、所定の管理単位 の計算機ネットワークと該計算機ネットワーク外部との 接続占に設けられ、自装置が管理する送信元計算機から 複数のパケット処理装置(例えば、セキュリティゲート ウェイ)を介した先に存在する受信先計算機に向けてバ ケットを転送するパケット処理装置であって、少なくと も、受信先計算機を管理するパケット処理装置に対する 第1の認証鍵(証明用認証鍵)および次の転送先となる バケット処理装置に対する第2の認証鍵(証明用認証 鍵)をバケット内のアドレス情報に対応付けて記憶する 認証離記憶手段と、受信した前記パケット内のアドレス 情報により定まる前記認証鍵を夫々用いて、該パケット に対する認証データを該認証鍵ごとに生成する認証デー タ牛成手段と 前記認証データ牛成手段により牛成され た製師データを該パケットに派付するパケット整形手段 と、前記アドレス情報に基づき前記パケット整形手段に より認証データの添付されたパケットを次段のパケット 処理装置に転送する転送手段とを具備したことを特徴と する.

【0037】本発明(請求項11)は、請求項10に記 載のパケット処理装置において、前記認証確定性手段に は、転送経路上に存在するパケット処理装置対応に設け あれた認証鍵(証明用認証鍵)群をパケット内のアドレ ス情報に対応付けて記憶することを特徴とする。

(0038)本発明によれば、パケットの経路に存在するパケット処理装置は、転送に先だって、自装置に対応する認証コードの検査を行うことができる。これにより、パケットが送信売計算機を管理するパケット処理装置をより発信されたものであること、内容になるがないことを各容器上のパケット処理装置が確認できる。

【0039】本発明(請求項12)は、所定の管理単位 の計算機ネットワークと該計算機ネットワーク外部との 接続占に設けられ、パケットを中継するパケット処理装 置(例えば、セキュリティゲートウェイ)であって、前 段のパケット処理装置に対応する第1の認証鍵(検査用 認証鍵) および後段のパケット処理装置に対応する第2 の認証鍵(証明用認証鍵)をパケット内のアドレス情報 に対応付けて記憶する認証鍵記憶手段と、受信した前記 パケット内のアドレス情報により定まる前記第1の認証 鍵を用いて、前段のパケット処理装置により該パケット に添付された認証データの正当性を検査する認証データ 検査手段と、前記認証データ検査手段により正当性が確 認された場合に、前記アドレス情報により定まる前記第 2の認証鍵を用いて新たに生成された認証データを該バ ケットに添付するパケット整形手段と、前記アドレス情 報に基づき前記パケット整形手段により認証データの添 付されたバケットを次段のパケット処理装置に転送する 転送手段とを具備したことを特徴とする。

【0040】本発明によれば、パケット経路の間に存在 してパケットを中間するパケット処理装置では、院か ット処理装置との間でパケット認証データの検査・生 成を続り返しながら、パケットの転送が行われる。これ により、各パケット処理装置は、パケットが経路に沿っ て隣のパケット処理装置から転送されていること、内容 に改ぎんがないことを確認できる。

【0041】以上の各発明において、好ましくは、送信 元計算機を管理するパケット処理装置は、送信元計算機 自体に組み込まれたものであっても良いし、送信元計算 機を他のパケット処理装置を介さずに直接管理するパケ ット処理装置でも良い。

【0042】同様に、好ましくは、受信先計算機を管理 するパケット処理装置は、受信先計算機自体に組み込ま れたものであっても良いし、受信先計算機を他のパケット処理装置を介さずに直接管理するパケット処理装置で も良い。

【0043】また、好ましくは、各パケット処理装置に 対応する認証データは、その都度、各パケット処理装置 にて転送に先だってパケットから除去しても良いし、受 信先となる計算機を管理するパケット処理装置にて、ま とめて除去しても良い。

[0045] 本発明によれば、重要な情報をネットワークを介して通信する際に、送信元計算機を直接管理する パケット処理装置だけがパケットを暗号化するので、転送にあたってパケットを暗号化する処理を1回のみ行うようにすることができ、暗号化の処理に起因するデータを送効率の低下を防止することができる。

[0046] 本発明(請求項14)は、所述の管理単位 の計算機表ットワークと該計算機表ットワーク外部との 接続点に設けられるパケット処理装置(例えば、セキュ リティゲートウェイ)にて外部方向に適信されるパケットを暗号化するパケット時号化方法において、通過する パケット内に書き込まれている暗号化完了または暗号化 未完了を示す暗号化情報の内容および署名情報の有無を 銀代、暗号化未完了であり、かつ、署名情報が存在し 10場合、前記パケット内のアーク本体の部分を暗号化す るとともに、該パケットに対して、前記暗号化情報を暗 号化完了を示す中容にし、および暗号化を行った自装置 の署名情報を付加することを特徴とする。

[0047] 本発明によれば、重要な情報をネットワークを介して通信する際に、送信元計算機を直接管理する パケット処理装置だけがパケットを暗号化するので、転送にあたってパケットを暗号化する処理を1回のみ行うようにすることができ、暗号化の処理に起因するデータ転送効率の低下を防止することができる。

[0048] 本発明(請求項15)は、請求項14に記 級のパケット暗号化方法において、前記パケットト内に書 き込まれている暗号化完了または暗号化未完了を示す暗 号化情報の内容および署名情報の有無を調べた結果、暗 号化充完了でありかつ署名情報が存在しない場合または暗 号化未完了でありかつ署名情報が存在する場合は、エラ 一を通知するように制御することを特徴とする。

【0049】本発明(請求項16)は、所定の管理単位 の計算機ネットワークと該計算機ネットワーク外部との 接続占に設けられるパケット処理装置(例えば、セキュ リティゲートウェイ) にて外部方向に通信されるパケッ トを暗号化するパケット暗号化方法において、通過する パケット内に書き込まれている暗号化完了または暗号化 未完了を示す暗号化情報の内容および署名情報の有無を 調べ、暗号化未完了であり、かつ、署名情報が存在しな い場合、予め格納された、自装置の設置箇所から末端の 計算機に至る下位ネットワークに接続されている計算機 のアドレス情報と、各計算機に至るネットワーク経路内 に設置されたパケット処理装置の数の情報との対応情報 をもとに、前記パケット内に書き込まれている送信元計 **覧標のアドレス情報から、対応するパケット処理装置の** 数の情報を求め、求められたパケット処理装置の数の情 報と、前記パケット内に書き込まれている暗号化レベル 情報とが等しい場合、前記パケット内のデータ本体の部 分を暗号化するとともに、該バケットに対して、前記暗 号化情報を暗号化完了を示す内容にし、および暗号化を 行った自装置の署名情報を付加することを特徴とする。 【0050】本発明によれば、重要な情報をネットワークを介して連信する際に、送信側でパケットを暗号化する処理をユーザの指定する箇所のパケットを興発置で1 回のみ行うようにすることができ、暗号化の処理に起因するデークを送効率の低下を防止することができる。

[0051]本発明(諸東項17)は、請求項16に記 級のパケット時号化方法において、前記パケット内に書 き込まれている暗号化完了または暗号化未完了を示す略 号化情報の内容、署名情報の有無、および暗号化レベル 情報の内容の間に矛盾が存在する場合は、エラーを通知 するように解唆することを得致する。

[0052]本発明(請求項」8)は、所述の管理単位 の計算機本ットワークと該計算機本ットワーク外部との 接続なに設けられるパケット処理装置(例えば、セキュ リティゲートウェイ)にて外部方向から通信されるパケットを (毎号化するパケット 使号化方法において、子め格 射された、他のパケット処理装置を介さずに直接管理する計算機群のアドレス情報と、通過するパケット内に書 と込まれている受信先計算機のアドレス情報とを表 し、該パケットの転送先が直接管理する計算機であるか 否かを判断し、前記パケットの転送先が直接管理する計算機である 算機であると判断された場合に、該パケット内のデータ 本体の部分を使号化することを特徴とする。

【0053】本発明によれば、重要な情報をネットワークを介して通信する際に、受信先計算機を直接管理するパケットを復与化するので、転送にあたってパケットを復与化するので、転送にあたってパケットを復与化する処理を1回のみ行うようにすることができ、復号化の処理に起因するデータ転送効率の低下を防止することができる。

【0054】本発明(請求項19)は、所定の管理単位 の計算機ネットワークと該計算機ネットワーク外部との 接続点に設けられるパケット処理装置(例えば、セキュ リティゲートウェイ) にて外部方向から通信されるパケ ットを復号化するパケット復号化方法において、通過す るバケット内に書き込まれている暗号化完了または暗号 化未完了を示す暗号化情報の内容および署名情報の有無 を調べ、暗号化完了であり、かつ、署名情報が存在する 場合、予め格納された、自装置の設置箇所から末端の計 **算機に至る下位ネットワークに接続されている計算機の** アドレス情報と、各計算機に至るネットワーク経路内に 設置されたパケット処理装置の数の情報との対応情報を もとに、前記パケット内に書き込まれている受信先計算 機のアドレス情報から、対応するパケット処理装置の数 の情報を求め、求められたパケット処理装置の数の情報 と、前記パケット内に書き込まれている復号化レベル情 報とが等しい場合、前記パケット内のデータ本体の部分 を復号化することを特徴とする。

【0055】本発明によれば、重要な情報をネットワークを介して通信する際に、受信側でパケットを暗号化す

る処理をユーザの指定する箇所のパケット処理装置で1 回のみ行うようにすることができ、暗号化の処理に起因 おデーク施注効率の低下を防止することができる。 [0056]本発明(請求項20)は、請求項19に記 裁のパケット復号化方法において、前記復号化レベル情 報を、前記パケットの送信元計算機が暗号化を行なうパ ケット処理監測を指定するための前記暗号化とバル情報

と共通化したことを特別とする。 【0057】パケット処理装置による相互接続は、外部 ネットワークとの接続のみならず、組織内の小グループ 間でも各組織内部の秘密情報の保護のかめ設置されるようになっていくと考えられ、その場合、未端の計算機の を接致のパケット処理装置を通して各組織間の通信や外部ネットワークとの通信を行うようになる。本発明によれば、そのようなネットワーク構成といて、デク型配を認 まれる情報を集有すべき最小のネットワーク範囲を認 謎し、必要なネットワーク階層で1回のみ暗号化、役号 化を行い、かつ不要な多段階の暗号化を回避するよう制 即することが可能になる。

【0058】本発明(請求項21)に係るパケット転送 方法は、請求項13ないし20のいずれか1項におい て、前記計算機が、相互に接続されたネットワーク間を

移動して通信を行うことが可能な移動計算機であって、 該移動計算機が本来接続されているネットフークを離れ で他のネットワークに接接され、他の計算機と通信を行 う場合、該移動計算機は、自装置が返信元となる計算機 であるとき、自装置内で該ケット内のデータ本体の部分 分を暗号化して送出し、自装置が受信先となる計算機で あるとき、自装置内で該ケット内のデータ本体の部分 を役所であることを特徴とする。

【0059】なお、以上の各装置に係る発明は、方法に 係る説明としても成立し、各方法に係る発明は、装置に 係る説明としても成立する。

【0060】また、上記の発明は、コンピュータに上記 の発明に相当する各手限を実行させるためのプログラム あるいはコンピュータを上記の発明に相当する各手段と して機能させるためのプログラムを記録した機械流取り 可能な媒体としても成立する。

#### [0061]

【発明の実施の形態】以下、図面を参照しながら発明の 実施の形態を説明する。

【0062】図1は、本発明を適用する計算機ネットワークの一例である。

【0063】セキュリティゲートウェイの保護および管理の対象となるネットワークを管理対象ネットワークと呼ぶ。

【0064】本実施形態においては、各々のセキュリティゲートウェイに対して、管理対象ネットワークとそれ 以外である外部ネットワークが定義され、セキュリティ ゲートウェイは、外部ネットワークから管理ネットワー クへの不審なパケットの侵入を防止し、さらには管理ネットワークから外部ネットワークへの不審なパケットの 流出を防止する。例えば図1の計算機ネットワークで は、セキュリティゲートウェイGA1の管理ネットワークは部所A1ネットワークであり、セキュリティゲート ウェイGA11の管理ネットワークは部所A11ネット ワークである。

【0065】管理ネットワークに直接収容されている計 算機とは、次のことを指す。ある計算機から見て外部ネ ットワークへの送信時に最初におよび外部からの受信時 に最後に通過しなければならないセキュリティゲートウ ェイが存在するが、その計算機はそのセキュリティゲー トウェイの管理ネットワークに直接収容されている(そ のセキュリティゲートウェイが直接管理している) もの とする。例えば図1の計算機ネットワークでは、計算機 H3は管理ネットワークA1に直接収容されており、計 算機H4は管理ネットワークAに直接収容されている。 【0066】本発明を適用する計算機ネットワークで は、パケットが送信元のホストから最終的な宛先ホスト に到達するまでに得つかのセキュリティゲートウェイを 通過する。各セキュリティゲートウェイには、そこから 外部へのパケット送出あるいは外部からのパケット流入 にあたり、必要に応じてパケットの認証処理(認証情報 の付与や検査)を実行する.

【0067】本発明1は、パケットの認意機能に関する ものであり、パケットの適過バスに存在するセキュリテ ・ゲートウェイの間で通過バスに沿った形式でリンク・ バイ・リンクに認証鍵を共中する。さらに、送信ホスト を直接収容するネットワークのセキュリティゲートウェ を発展が低が上たりを発信が一トウェイと呼ぶことにする)は表 終元先ホストを直接収容するネットワークのセキュリティゲートウェイと呼ぶことにする)との間でエンド・ツー・エンドで認証鍵を共有 する。

【0068】発信側ゲートウェイは、パケット・データ に対して、エンド・ツー・エンドで共有した認証鍵1に よる認証コード1と、次のセキュリティゲートウェイと の間で共有している認証鍵2による認証コード2の2つ を計算し、パケットに添付して転送する。

【0069】次のセキュリティゲートウェイは共和して 心思認確鍵 2によりパケットに添付された認証コード2 を検査し、検査に通ればさらに次のセキュリティゲート ウェイとの間で共有している認証鍵3によりパケットデー クタに対する認証コード3を生成し、パケットから認証 コード2を除去し、代わりに認証コード3を添付して転 送する、このようにパケット経路の間に存在するセキュ リティゲートウェイでは、限か0セキュリティゲートウェイ イとの間でパケット認証コードの検査・生成による付け 替えを繰り返しながら、パケットの転送が行われる。こ のことによりをセキュリティゲートウェイは、パケット が経路に沿って隣のセキュリティゲートウェイから転送 されていること、内容に改ざんがないことを確認でき

【0070】また、宛先側ゲートウェイは、前段のセキ よりティゲートウェイにより添付された短距コードの他 に、発信側ゲートウェイにより添付された近距エード1 を検査する。特に、認証コード1の検査によりパケット が発信側ゲートウェイにより発信されたものであること と、内容に辺を必がないことを確認できる。

【○○71】本発明2は、バケットの認証機能に関する ものであり、バケットの通過バスに存在する個々のセキ ュリティゲートウェイとを范側ゲートウェイとの間でペ ア単位に別々の認証鍵を共有している。発信側ゲートウ ェイは、それぞれの認証鍵を手切いて複数の認証コードを 生成し、全でをバケットに添付して転送する。

【0072】パケットの経路に存在するセキュリティゲートウェイは、自らの装履に対応する認証コードの検査 を行い、検弦に通ればパケットを転送する、このことに より、パケットが発信側ゲートウェイにより発信された ものであること、内容に改ざんがないことを各経路上の セキュリティゲートウェイが確認できる。

【0073】本発明3は、パケットの暗号仏機能に関す ものであり、複数の計算機ネットワーク間で、データ を通信する際に、通信デークパケットを暗号化するセキ ュリティゲートウェイであって、各セキュリティゲート ウェイは、自装置に直接接続されている計算機であるかど うかを判断する手段と、通過するデータパケットの受 信元が自装置に直接接続されている計算機であるかど うかを判断する手段と、通過するデータパケットの送 信元が自装置に直接接続されている計算機であるかどうか を判断する手段とを備え、通過するデータパケットの送 信元が場接にの表データルチットの送 信元が場接にの表データを略をし、通過するデータパケットの送 信元が場合にのみデータを略りに、通過するデータパケットの データに対している計算機であると判断された場合にのみデータを複り化するよう にしたものである。

【0074】本発明4は、バケットの暗号人機能に関するものであり、複数の計算機ネットワーク間で、データを通信する際に、通信データバケットを暗手化するセキュリティゲートウェイであって、各セキュリティゲートウェイであって、各セキュリティゲートウェイは、自装置が暗号化を行った際にデータバケットに暗号化完了を示す情報と自装置による響名情報とを付加する手段と、通過するデータバケットの暗号化完了を清析が付加されている場合には自装置では暗号化を行わないように制制し、もし暗号化完了でありデータに署名情報が付加されていない場合にはエラーを通り、もし暗号化未完了であり、データに署名情報が付加されていない場合には、データ内に暗号化で、ない場合には、データ中に等名情報が付加されていない場合には、データ内に暗号化で、「情報と自実際による署名情報を付加するように制御

し、もし略号化未完了であり、かつデータと署名情報が 付加されている場合にはエラーを通知するように制御す 手段と、自装置に直接接続されている計算機群のアド レス情報を管理する手段とを備え、データ到達完では、 発明3のように、受信充計算機が、自装置に直接接続さ れている計算機であると判断された場合にのみデータを 復号化するようにしたものでさる。

【0075】以下、本実施形態をさらに詳しく説明す

【0076】図1は、本発明の一実施形態に係るセキュリティゲートウェイが旧いられる計算機ネットワークの一構成例を示す。この計算機メットワークは、接数の組織ネットワークは、接数のポルトワーク101、組織ペネットワーク102、組織のスットワーク103、組織のスットワーク104、組織のスットワーク104、組織のスットワーク内の部所ネットワークA1、A2、A3、総所ネットワークA1、内の部所ネットワークA1、組織Bネットワーク内の部パネットワークB1、B2からなる。

【0077】また、本発明の一実施形態に係るセキュリティゲートウェイとして、組織人用(GA)、高所A1 用(GA1)、前所A1用(GA11)、組織の用 (GB)、部所B1用(GB1)、組織の用(GC)、 組織の用(GD)が、それぞれ図1の位置に配置され る。

【0078】このように七キュリティゲートウェイは、 保護すべきネットワークとその外部のネットワークとの 接続点に設置され、その保護ネットワーク内からの送信 パケットおよび保護ネットワーク内への受信パケットは 共にセキュリティゲートウェイを通路しなければならな いように配置され、ファイアウォールと同様の機能を果 たす。ファイアウォールとは、内部ホストから外部への サービス更求と外部から内部ネットワークへのサービス 要求を共に許可されたもの以外制限するものである。 【0079】なお、本実施側では、図1における「添断

【0079】なお、本実施例では、図1における「部所 ネットワーク」を、本セキュリティゲートウェイで保護 されたネットワークを単位に定義している。

【0080】まず最初に本発明のセキュリティゲートウェイの認証機能について説明する。

【0081】セキュリティゲートウェイの管理する対象 である管理ホットワークとは、セキュリティゲートウェ イの保護対象となるネットワークをいう。例えば図1の 計算機ネットワークでは、セキュリティゲートウェイG A1の管理ネットワークは都所 11ネットワークであ 、ナキュリティゲートウェイG A11の管理ネットワークとは都所 11ネットワークである。

【0082】さらに、管理ネットワークに直接収容されている計算機とは、次のことを指す。計算機から見て外部への送信時に敷切におよび外部からの受信時に敷後に 通過しなければならないセキュリティゲートウェイが存 在するが、そのセキュリティゲートウェイの管理ネット ワークに直接収容されていると定義する。例えば図1の 計算機ネットワークでは、管理ネットワークA1に直接 収容されている計算機は例えば日3であり、計算機日 は管理ネットワークAに直接収容されている。

【0083】なお、図1におけるホストH5はセキュリティゲートウェイの存在しないネットワークに接続されている。このようなホストH5と安全に通信を行う場合には、ホストH5自体がセキュリティゲートウェイの機能を備えている必要がある。

[0084] 図2は、図1のネットワークとおけるパケットの流れの一例を説明するための図である。図1における部所ネットワークA11内の計算機(はストとも呼ぶ) 日1から部所ネットワークB1内のホスト日2宛てに送出されるパケットは、送信ホスト日1→セキュリティゲートウェイGA11→GA1→GA→GB→GB1→受信ホストトロクの経路を通り

[0085] 本実施が態では、ホスト日2からホスト日 1宛てのパケットは、先の経路の逆順に流れる。ただ し、場合によってはセキュリティゲートウェイを保護ネットワークに複数設置することも可能であり、その場合 にはパケットの送信方向や適信相手により設値するセキ ュリティゲーウェイが弾なることもある。

【0086】このようにバケット転送経路上に送信側と 受信側で一対のセキュリティゲートウェイに限定され ず、複数のセキュリティゲートウェイが存在する場合、 従来では、個々のセキュリティゲートウェイがどのよう に連携してパケットを認証すれば良いかといった問題が 発生する。本セキュリティゲートウェイがに、このよう な状況に対処し、各々のセキュリティゲートウェイがパ ケットの正当性を確認しながら自らの管理するネットフ 一夕を保護で終わる。

【0087】まず、第1の実施形態を説明する。

(0088)図3に、本実施形態に係るセキュリティゲートウェイの一構成例を示す。図3のように、セキュリティゲートウェイ310は、パケット受信部301、認証二ード検査部302、認証理管理部303、パケットフィルタリング部304、認証コード生成部305、パケット整形部306、パケット転送部307を備えている。

【0089】パケット受信部301は、セキュリティゲートウェイ310の保護するネットワークを経由するパケットを受信する。

【○○9○】認証鍵管理部3○3は、認証鍵テーブルを 管理し、認証コードの生成に用いられる証明用認証鍵、 認証コードの検査に用いられる検査用認証鍵を記憶して いる。

【0091】認証コード検査部302は、認証鍵管理部 303から得た検査用認証鍵を用いて、受信パケットの 認証コードの正当性を検査する。 【0092】パケットフィルタリング部304は、受信 されたパケットに含まれる送信元ホスト歳別情報、受信 先ホスト識別情報、コネクション識別情報を元にパケッ トの転送を認めるかどうかの判定を行う。

【0093】認証コード生成部305は、認証鍵管理部 303から得た証明用認証鍵を用いて、次の転送先での 検査に用いられる認証コードを生成する。

【0094】パケット整形部306は、パケットに添付され既に検査された認証コードの除去と新たに生成された認証コードの添けを行う。

【0095】パケット転送部307は経路情報に基づいてパケットの転送を行う。

【0096】交お、以上の構成部分のうち、パケットフィルタリンク部304については、本セキュリティゲートウェイとは別にパケットフィルタリン学観覚して用意し、(パケットフィルタリング報304を除いた)セキュリティゲートウェイとパケットフィルタリング装置とが健係をとる形態にしても良い。この場合、セキュリティゲートウェイでは、認証コード検査部302の出力が認証コード生成部305の入力に結線された構造となる。

【0098】認証コードは、パケット内のフィールドに おいて転送途中で変化するもの(例えば、ルータに到着 するごとにデクリメントされるTTL(TIME-TO-LIVE) フィ ールドなど)を除いた全てのデータを反映したものとす 2

る。 【0099】ここで、認証コードの生成、検査に用いられる認証鍵の設定単位について説明する。第1の方法 は、送信元ホストアドレス、受信先ホストアドレスの に対して1つの認証鍵を設定することである。この場合 には、同一ホスト間のパケットはどんなサービスでも同 じ認証確によって認証コードが生成されることになる。 【0100】第2の方法は、送信元ホストアドレス、受 億先ホストアドレス、送信元のボート番号、受信先のボート番号の組に対して設定することである。この場合、 ボート番号の組に対して設定することである。この場合、 ボート番号の組に対して設定することである。ごの場合、 ボート番号の組はコネクションに対応するので、通信セ ッション単位に認証鍵を完装したことになる。

【0101】以下の説明では、送信ボート番号と受信先

ボート番号といった情報をコネクション I Dと定義して 説明を行ない、認証機はコネクション単位に設定される ものと 仮定する。ただし、他の設定単位でも同様な適用 が可能である。

【0102】図4に、転送されるパケット・フォーマッ トの一例を示す。パケットは、送信元ホストアドレス (図中1501)、受信先ホストアドレス(150 コネクションID(1503)、認証コード(1 504) データ部(1505)の各領域を備える。認 証コード(1504)は複数を添付することも可能であ り、その場合には個々の認証コードを識別するための通 し番号や認証コードIDがさらに付けられても良い。 【0103】図5に転送されるパケットフォーマットの より詳細な一例を示す、パケットのうち、データ部(図) 中のData)とIPヘッダ1(図中のIP1)が送信 元ホストから送出されるIPパケットである。このIP ヘッダ1に送信元ホストアドレス、受信先ホストアドレ スが含まれている。また認証コードは認証ヘッダ(A H)に含まれる。パケットに複数の認証コードを添付す る場合には複数の認証ヘッダを用いる。認証ヘッダ (A uthentication Header) はIET F RFC1826に詳しい。図5には認証ヘッダ1 (図中のAH1)の外側にIPヘッダ2(図中のIP 2) が、また認証ヘッダ2 (図中のAH2) の外側に I Pヘッダ3 (図中のIP3) が挿入されている。これは IPヘッダ3により指定された宛先のノードで認証ヘッ ダ2内の認証コードが検査され、IPヘッダ2により指

【0104】例えば、図2に示した各ノードを介して送 信元ホストH1がパケットを受信先ホストH2に送信す る場合、ホストH1では、IPヘッダ1はソースアドレ ス=ホスト日1、宛先アドレス=ホストH2と設定した パケット (IPヘッダ1とData部)を送る。セキュ リティゲートウェイGA11ではこのパケットを受信 し、認証ヘッダ1とIPヘッダ2を追加する。ここでI 宛先アドレス=ゲートウェイGB1とする。さらに、こ のパケットに認証ヘッダ2とIPヘッダ3を追加する。 IPヘッダ3のソースアドレス=GA11. 宛先アドレ ス=GA1とする。以下、パケットの中継を行うセキュ リティゲートウェイではIPヘッダ3の内容を変更しな がら パケットを転送する、このとき各中継ゲートウェ イでは認証ヘッダ2の検査・除去と新たな認証ヘッダ2 の作成・添付が行われる。

定された宛先のノードで認証ヘッダ1内の認証コードが

検査されることを意味する。

【0105】図6に、認証機管理部303に記憶される 認証継デーブルの一例を示す。認証鍵テーブルには、送 億元ホストアドレス、受信先ホストアドレス、コネクシ ョンIDの組に対して検査用認証鍵と証明用認証鍵が登 録される。検査用認証鍵と証明用認証鍵のどちらか一方 は空欄の場合がある。すなわち、送信ホストが管理ネッ トワーク内にあれば検査用認証鍵は空欄となる。このと き、証明用認証鍵は最大2つが登録されることになる。 一方、受信ホストが管理ネットワーク内であれば生成用 認証鍵が空欄で、検査用認証鍵は最大2つが登録され る。なお、検査用認証鍵と証明用認証鍵の両方が空欄と たることはない。複数のセキュリティゲートウェイでの 認証鍵の配送、共有方法については後で例を説明する。 【 0 1 0 6 】 以上のようか装置がどのように連係してパ ケット転送を行うかを図7の例を基に説明する。前提と して、パケット転送経路上のセキュリティゲートウェイ であるGA11、GA1、GA、GB、GB1の間では 次のように認証鍵を共有しているものとする。すなわ ち GA11とGA1の間で認証鍵K1. GA1とGA の間で認証鍵K2、GAとGBの間で認証鍵K3、GB とGB1の間で認証鍵K4、さらにはGA11とGB1 の間で認証鍵KOがそれぞれ共有されている。

【0107】セキュリティゲートウェイGA11は、ホスト日1から受信したパケットに指定されている送信ホスト、受信ホスト、コネラション IDを調べ、対応する 認証銀 K0でパケットの内容に相当するデータに対する 認証コードMAC0を計算する。同様に、認証既 1を用いて設証コードMAC1を計算する。この2つの認証 コードをパケットに添けして転送する。このパケットは ルーティング処理に従って次のセキュリティゲートウェイGA1に影響する。

【0108】セキュリティゲートウェイGAIでは、受信ホスパケットに続けされての返信ホスト、受信ホスト、コネクションIDを調べ、対応する認証機KIにより認証コードMACIを検査する。MACIの正当性が報認された場合には、認証機とてよりパケットデータに対する認証コードMAC2を計算し、パケットに添付されたMACIを除去し、MAC2を添付したパケットを転送する。

【0109】以下、セキュリティゲートウェイGA、G Bでは、セキュリティゲートウェイGA1と同様に認定 コードの検索、認証コードの生成と置き換えを行いなが らパケットを転送する。異常がなければパケットはセキ ュリティゲートウェイGB1に到達する。

【0110】セキュリティゲートウェイGB1では、ま す、MAC4を認証鍵K4で検査し、これに以上がなければMAC0を認証鍵K4で検査する。この検査に以上 がなければ、受信したパケットはホストH1を収容する ネットワークから発信され、途中で改ざんされることな く上位のセセュリティゲートウェイGBを結して受信 されたことが確認される。最後に、MAC4とMAC0 を除去したパケットをホストH2に転送することでパケットの転送出送でする。

【0111】なお、本実施形態の変形例として、セキュ リティゲートウェイGBとGB1の間では認証鍵K4を 共有せずに、GBではGAから転送されたパケットのM AC3を検査し、検査結果が異常でないときにはMAC 3を取り除いたパケット、MAC0が付加されているだけのパケット)をGB1に転送するようにしても良い。 この場合。GB1では認証鍵KOを用いてMACOを検 査するのみとなる。上述のセキュリティゲートウェイG BがMAC4を付ける実施形態は、受信パケットがセキ ュリティゲートウェイGBを経たものであることを動物 に確認した上で、ホストH1を収容するネットワークの セキュリティゲートウェイGA11から発信されたもの であることを確認する方まとなが、セキュリティゲートウェイGB1にとって特に重要なのはGA11からの 発信パケットであることの確認であるから、余分なMA C4の検査を含むしても良い。

【0112】さらに、外部からの管理ネットワークへの
不正を侵入の防止だけを目的とする場合には、パケット
の発信側のネットワークにおいて、セキュリティゲート
ウェイGA11とGA1の間でのMAC1の生成・検 意、およびセキュリティゲートウェイGA1日の間でのMAC2の生成・検 でのMAC2の生成・検索は不要である。具体例として は、セキュリティゲートウェイGA11が強K0を用い でパケットに利AC0を添け、セキュリティゲートウ ェイGA1はパケットが外向き(すなわち内部ネットワークから外部ネットワーク向き)か竹向き(すなわちか 恋と、外向きの場合にはそのまま転送する、セキュリティゲートウェイGA1は「なのまないをしている」 ボゲートウェイGA1はパケットが外向きが内向をから伸った検 金し、外向きであれば鍵K3でMAC3を生成し、パケットに流行する。この場合には鍵K1とK2の共有が不 要となる。

【0113】以上に説明した第1の実施形態におけるセキュリティゲートウェイの処理手順を図8に示した。

【0114】本実施例のセキュリティゲートウェイは、 パケットを受信すると(ステップS801)、まず、パ ケットの送信元ホストプドレスを調べ、直接収容する管 理ネットワーク内ホストからの送信かどうかを検査する (ステップS802)。これは原理的には、セキュリティゲートウェイが管理ネットラークに直接収容されている全てのホストのアドレスの一覧表を保持しており、それと比較することで行う。ホストのアドレスが私一的に 付けられていば、アドレスの一部を検査すればよい。 何えば、直接収容しているホストのアドレスがある範囲 内にあるように設定されていれば、送信元アドレスがその新田かどうかを運かれば低い。

【01151ステップS802の検査の結果、直接収容 する管理ネットワーク外のホストからの送信であれば、 受信パケットには認証コードが続付されているはずであ るから、認証コードの検査処理であるステップS803 からS806の処理を行う。一方、そうでない場合、認 部コードは終われていないのでので、ステップS80 7以降の処理に移る。

【0116】認証コードの検査処理においては、まず、 認証コードがパケットに添付されているかどうかを調べ る(ステップS803)。

【0117】認証コードが添付されていない場合には、 不正な適信パケットと判断してエラー処理に移る(ステップS812)。エラー処理の一例は、受信パケットの 転送を行わず、ログに記録を残すことである。

【0118】認証コードが総付されている場合には、認 証コードの検査を行う(ステップS804)。このとき 図6に示した認証鍵テーブルの送信元ホスト、受信先ホ スト、コネクションIDのエントリを側へ、検査用の認 証鍵を用いる。認証コードの検査の結果、異常があれば エラー処理に移る(ステップS812)、異常がさければ、受信パケットは正常とみなす。なお、ステップS8 03からS805までの認証コードの検査は、認証鍵テーブルの該当エントリに登録されている検査用認証鍵の 個数だけ行う。

【0119】そして、全ての認証コードが正当な場合の みステップS806に移り、ここで検査した全ての認証 コードを除去する。

【0120】ここまででパケットの完全性(ホストアドレスやボート番号などが改ざんされてわらず、正規の送信ホストからのものであること)が確認されたので、ステップS807のパケットフィルタリング処理を行う。【0121】ステップS807のパケットフィルタリング処理では、遺傷側を受信服が大のホストドレス、ボート番号などを基にパケットの通過を認めてよいかどうかを判定する。この判定は、例えば、フィルタリングのかと判定する。この判定は、例えば、フィルタリングのと明金することで行う。フィルタリングの処理で通過を許可されないパケットに対しては転送を行わず、その行為を口グに表すなどの処理を行って、その行為でよりに対しては転送を行わず、その行為でよりに対しては転送を行わず、その行為でよりの規模がある。といる場合にはこの処理は省略される。

【0122】次に、受信先ホストのアドレスから、直接 収容する管理ネットワーク内ホストへの受信パケットか どうかを判断する(ステップS808)。そうであれ ば、そのままパケットの転送処理を行う(ステップS8 11)。

【0123】一方、直接収容する管理ネットフーク外の ホストへの受信パケットの場合には、以下の認証コド ウェ佐処理県である。認証コードの生成では、返避銀子一 ブルから証明用の認証鍵を求め、該当エントリに登録さ れている金での認証鍵を用いた認証コードを生成し(ス テップS810)。それらをパケットに添けする(ステップS810)。その後、パケット転送を行う(ステップS810)。

【0124】以上の説明では、認証コードの生成・検査

において転送途中で楽化する特定のエリア以外の全ての ビットを対象に認証コードを計算することを想定した。 これは必ずしも必要ではない。この実施形態では、エン ド・ツー・エンドの認証コードとリンク・パイ・リンク の認証コードが併用されている。エンド・ツー・エンド では送信されたパケットが「ビットも改変されることな く受信されたことを保証する必要があるが、リンク・パ イ・リンクでは必ずしも全てのビットが改変なく受信さ れたことまで保証する必要はなく、そのパケットの転送 に隣のセキュリティゲートウェイが関与したことを保証 すれば千分であるとも考えられるからである。

【01251このリンク・バイ・リンクの起証子の生成 対象のデータを図4のフォーマットで説明すれば、送信 元ホストアドレス(1501)、受信先ホストアドレス (1502)、コネクション「D(1503)、さらに エンド・ツー・エンドの起証コード(1504)までを 対象にすればよい。

【0126】また、図5のフォーマットで説明すると、 認証へータ1 (図中のAH1)がエンド・ツー・エンド の認証一十を含むため、この中の認証一十下の計算は 「Pヘッダ2 (図中の1P2)、認証ヘッダ1 (ただし 認証コードのエリアは"0"で置き換える)、IPヘッ ダ1 (図中の1P1)、データ部(図中のDも ta)を 対象とする。一方、認証ヘッダ2 (図中のAH2)はリ ンク・バイ・リンクの認証コードを含むが、この部分の 認証一ドの計算は IPヘッダ3 (図中の1P3)、認 証ヘッダ2、認証ヘッダ1を対象にすればよい、この認 証コードは、2とその保護対象のデータの関係を図9に 示した。

【0127】なお、このときにリンク・バイ・リンクの 認証コードによる保護の対象は、図タにハッチングして 示した領域の全てを含まなければならない歌ではない。 少なくとも含めなければならないのは、エンド・ツー・ エンドの認証コードの保護対象外である1Pへッチ3 と認証ヘッゲ2である。さらに、エンド・ツー・エンド の認証コードの保護対象のデータのうち毎回変化するデー クタを含かなければならない。例えば、必サカウントア ップムなデータである。十分な長さとは何えば128℃ ナンドの認正コードの保護対象のデーメンドの認正コードは、大 中上128℃ットのランダムデータと見なすことが可能 であるため、先の説明ではこの認証コードを含む認証へ ッチ124歳のよりにある。

【0128】このようにした場合のパケット転送処理の一例を図7で説明すると、MAC1、MAC2、MAC3、MAC4の生成・検査が効率化され、パケット転送の効率化につながる効果がある。

【0129】以上に示したメッジセージ認証コードの多 重化は、この第1の実施形態のみならず以降で説明する 第2の実施形態などにも適用可能である。 【0130】次に、第2の実施形態について説明する。 【0131】本実施形態では、セキュリティゲートウェ の相縁成は、3億元のネットワークに接続されたセキュ リティゲートウェイ(図10)とそのパケットの転送経 路上のセキュリティゲートウェイ(図11)の2種類に 分けられる。ただし、図10の構成と図11の構成の必 要部分を融合させて一つのセキュリティゲートウェイと した構成も考えられ、その場合には図3と同様の構成に なる。

【0132】図10に示したように本実施形態に係る送信元のセキュリティゲートウェイ510は、パケット受信部501、パケット販送部502、認証鍵管理部503、認証コード生成部504、パケット整形部505、パケットフィルタリング部506を備える。

【0133】パケット受信部501は、セキュリティゲートウェイ510の保護するネットワークから発信されるパケットを受信する。

【0134】パケットフィルタリング部506は、受信 されたパケットに含まれる送信元ホスト識別情報、受信 先ホスト識別情報、コネタションID、および認証コー ドを元にパケットの転送を認めるかどうかなどの制御を 行う。

【0135】認証健管理部503は、送信元ホスト識別情報、 安信先ホスト識別情報、 コネクション I Dの3つ 租データに対応する証明用認証健を登録したデーブルを管理する。 このとき、同一の3つ租データに対し、生成用認証証拠が級記憶されている点が特徴である。 これらの証明用認証機は、パケットが通過するセキュリティゲートウェイと1つずつ共有をれている。

【0136】認証コード生成部504は、認証機管理部 503から得た複数の証明用認証鍵を用いて、パケット の転送先での検査に用いられる複数の認証コードを生成 する。

【0137】パケット整形部505は、認証コード生成部504により得られる複数の認証コードを、転送経路での検査の順番に従ってパケットに添付する。

【0138】パケット転送部502は、経路情報に基づいてパケットの転送を行う。

【0139】図11に示したように本実施形態に係る除 送経路上のセキュリティゲートウェイ(送信元以外のも の)610は、パケット受信部601、パケット転送部 602、認証建管理部603、認証コード検査部60 4、パケット黙形部605、パケットフィルタリング部 606を備える

【0140】パケット受信器601、パケット転送部6 02、パケットフィルタリング部606の構成・動作 は、図6および図10と同様である。相違するのは、以 下の点である。認証維管理部603が送信元ホストアド レス、受信先ホストアドレス、コネクション1Dの3つ 銀データに対応する検査用限証機(1つ)を登録したテ ーフルを管理しており、認証コード検査部604はこの 検査用認証鍵を用いてパケットに添付されている認証コ ードを検査する。パケット整形部605は、このセキュ リティゲートウェイで検査された認証コード1つを除去 する。

【0141】なお、図10と図11の構成部分のうち、 バケットフィルクリング部506や606はセキュリテ ・ゲートウェイとは別にパケットフィルタリング装置を 用意し、セキュリティゲートウェイとパケットフィルタ リング装置とが連係をとる形態にしても良い、この場 合、パケットフィルクリング部506や606は不要と なる。

【0142】次に、本セキュリティゲートウェイを用いたパケット転送の流れを図12を用いて説明する。

【0143】前提として、パケット転送経路上のセキュリティゲートウェイであるGA11、GA1、GA、GA、B、GB1の間では次のように認識健を共有しているものとする。すなわち、GA11とGA1の間で認証鍵K1、GA11とGAの間で認証鍵K2、GA11とGBの間で認証鍵K3、GA11とGB1の間で認証鍵K4がそれぞれよ有される。

【0144】セキュリティゲートウェイGA11は、受信したパケットに指定されている送信元ホストアドレス、受信売ホストアドレス、コネクション1Dを測べ、対応する記録版 1でパケットの内容に相当するデータくに対する記述一下MAC2・数計算する。現在、2、K3、K4を夫々用いて認証コードMAC2・MAC3、MAC4を計算する。これら4つの認証コードを全てパケットに添けて地逃する。

【0145】このパケットはルーティング処理に従って 次のセキュリティゲートウェイGA1に到着する。

【0146】セキュリティゲートウェイGA1では、受信したパケットに指定されている送信元ホストアドレス、フネクション「Dを調べ、対応する設証理K1により認証コードMAC1を検査する。ここで、認証コードMAC1を検査する。ここで、認証コードMAC1を検査する。ここで、認証コードMAC1を検査する。ここで、認証コードMAC1を検査する。MAC1の正当性が確認された場合には、パケットに添付されたMAC1を除去してパケットを転送する。

【0147】以下、セキュリティゲートウェイGA、G BではセキュリティゲートウェイGA1と関軟に認証コードの検査と除去を行いながらパケットを転送する。異常がなければパケットはセキュリティゲートウェイGB 1に到達する。

【0148】セキュリティゲートウェイGB1では、M AC4を認証鍵K4で検金し、これに異常がなければ、 受信したパケットはホストH1を収容するネットワーク から発信され、途中で改ざんされることなく受信された ことが確認される。最後にMAC4を除去したパケット をホストH2に転送することでパケットの転送は完了する。

【0149】なお、本実施形態の変形例として、外部か らの不正な侵入の防止だけを目的とする場合には、パケ ットの発信側のネットワークにおいて、セキュリティゲ ートウェイGA11とGA1の間でのMAC1の生成・ 検査 およびセキュリティゲートウェイGA1とGAの 間でのMAC2の生成・検査は不要である。具体例とし ては、セキュリティゲートウェイGA11とGBが鍵K 3を共有し、GA11とGB1が鍵K4を共有してお く。セキュリティゲートウェイGA11はパケットに対 し、鍵K3で認証コードMAC3を、鍵K4で認証コー ドMAC4をそれぞれ生成し、パケットに添付して転送 する、ヤキュリティゲートウェイGA1とGAではパケ ットの方向だけを監視し、方向が外向きならばそのまま 転送する。以下、セキュリティゲートウェイGBとGB 1の処理は元の実施形態と同じである。この場合には鍵 K1とK2の共有が不要となる。

【0150】さらに、元の実施形態や上記の変形例において、転送器路上のセキュリティゲートウェイにおいて、検査された認証コードの除去を行わない構成があげられる。この場合、検査された認証コードの除去は行わないため、パケットの長さは送信元のセキュリティゲートウェイ(図12の例ではGA11)から愛信先のセキュリティゲートウェイ(図12の例ではGB1)まで不変である。

【0151】図13にセキュリティゲートウェイ内の認証練管理部503。603に登録されている認証鍵テールの一例を示す。認証鍵テールルには送信元ホストアドレス、スネクション1Dの組に対して検索用認証鍵と証明用認証鍵が登録される。検索用認証鍵と証明用認証鍵のどちらか一方は常に空欄であるが、両方が空間となることはない。すなわち、送信ホストが管理ネットワーク内にあれば検査用認証鍵は受機となり、証明用認証鍵は一般に複数登録されるが、最大でも経路に存在する他のセキュリティゲートウェイの個数だけとなる。それじ炒の場合で、自らのセキュリティゲートウェイが路路上にある場合には、検査用認証鍵が1つ登録される。

【0152】以上に説明した第2の実施形態におけるセキュリティゲートウェイの処理手順を図14に示した。 【0153】本実施形態のセキュリティゲートウェイ

は、パケットを受信すると(ステップS901)、まず、パケットの送信元ホストアドレスを調べ、直接収容する管理ネットワーク内ホストからの送信かどうかを判断する(ステップS902)。

【0154】直接収容する管理ネットワーク外のホストからの送信であれば、ステップS903からS906の 認証コードの検査を行う。

【0155】まず、受信パケットに認証コードが添付さ

れているかどうかを調べる(ステップS903)、認証コードが条付されていない場合には、不正な通信パケットと判断してエラー処理に移る(ステップS909)。 認証コードが添付されている場合には、認証コードの検査を行う(ステップS904)、このとき認証費・ブルの送信ホスト、受信ホスト、コネクションIDのエントリを適かれ、検査用の認証値を用いる。認証コードの検査の結果集局がおればエラー処理に移る(ステップS909)、異常がなければ受信がケットは正常とみなし、検査した認証コードを除去し、ステップS906)、バケットのフィルクリング処理を行う(ステップS907)、フィルクを通過したパケットのみを転送する(ステップS908)、

【0156】一方、ステッアS902において直接収容する管理ネットワーク内ホストからの送信の場合には、さらに受信ホストも直接収容する管理ネットワーク内かどうかを判断する(ステッアS907)。もしそうであれば管理ネットワーク内の通信パケットなのでセキュリティゲートウェイは何も処理を行わずに終了する。 (0157)号信ホストが前途収容する管理ネットワー

1019 (17文目の小人が回接機は各する日本で・アクの外の場合には、まずパケットのフィルグリング処理を行なう(ステップS911)、フィルクを通過したパケットに対してステップS912からS913の認証コードを実処理を行いことできることを、図13に示した認証鍵テーブルに記録された全ての認証鍵を用いて複数の認証コードを生成し(ステップS912)生成したでで12証コードをパケットに添作して(ステップS91

- 3)、パケットを転送する(ステップS914)。なお、先に説明したようにパケットフィルタリング部50 6.606は別接道の機能に委ねることも可能であり、この場合にはフィルタリング処理(ステップS907, S911)は省略される。
- 【0158】次に、経路途上のセキュリティゲートウェ イの処理量を削減する実施形態を幾つか説明する。
- 【0159】図15に、第3の実施形態におけるパケット転送の流れを示す。
- 【0160】第3の実施形態は、第1の実施形態を変形したものに相当し、例えば図7の例において転送経路上のセキュリティゲートウェイ(GA1、GA、GB)で検査するための認証コード(これを通過用限証コードと呼ぶことにする)は全て同一とし、一方エンドのセライでは別途エンド・ツー・エンドの起証コードと呼ぶことにする)を検査することにする。従って、例えば図15のように、送信耐ゲートウェイであるGA1は証明用認証は、K0K1を耐力機力、東の変化が関大のであるGA1は正明用認証は、G2K1を消費し、完全のであるGA1は正明限証証は、G2K1を消費し、表別を10年に対している。
- 【0161】送信側ゲートウェイは、パケットに対し、

受信用認証コードMACI Oと通過用認証コードMACI
を生成し、パケットに添作して送信する、経路途上のセキュリティゲートウェイは通過用認証コードMACIのみを検査し、検索に通ればそのままパケットを転送する。最後は受傷側ゲートウェイは、受信用認証コードMACI)を検査し、検底に通過用認証コードMACI)を検査し、検底に通れば認証コードを除去して受信ホスト宛に転送する。

【0162】本実施形態では、送信側ゲートウェイは図 10と同し構成であり、受信側ゲートウェイは図11と 同じ構成である。転送経路上のセキュリティゲートウェ イは図11においてパケット整形部605のない構成と なる。

【0163】図16および図17に、第3の実施形態に よるセキュリティゲートウェイの処理手順を示す。

【0164】本セキュリティゲートウェイは、バケットを受信すると(ステッアS1301)、最初にバケットの送信元ホストアドレスを調べ、直接収容する管理ネットワーク内ホストからの送信かどうかを判断する(ステップS1302)。

【0165】直接収容する管理ネットワーク外のホストからの送信であれば、以下の認証コードの検査処理を行う。

「01661まず、パケットの受信先ホストアドレスを 課べ、直接収容する管理ネットワーク内ホストへの受信 パケットかどうかを判断する(ステップS1303)。 直接収容する管理ネットワーク内ホストへの受信/ゲットであれば、自装面は郊先期ゲートウェイであるから、 ステップS1309からS1314までの受信制設証コードの検査処理では、最初に受信用設証コードの有無を検査し(ステップ S1309)。受信用設証コードの有無を検査し(ステップ S1309)。受信用設証コードの検査処理では、最初に受信用設定コード(適 適用も受信用を全つとの情報を対れば認証コード(通 適用も受信用を全つと降去し(ステップS1313)を行 と、フィルタを通過したパケットのみを転送する(ステ

ップS1314)。 【01671一方、直接収容する管理ネットワーク外ホ ストへのパケットであれば、自装置は経路上となるので ステップS1304からS1308までの消過用認証コ ドの検査処理を行う、通過用認証コードの検査処理で は、最初に遥過用認証コードの有無を検査し (ステップS1304)、通過用認証コードの検査 (ステップS1304)、通過用認証コードの検査 (ステップS1305)。これに集務がなければフィルクリング

処理(ステッアS1307)を行い、フィルタを通過したパケットのみを転送する(ステッアS1308)。 [0168] 上記の認証コードの検査過程(ステッアS1304、S1306、S1309、S1311)で異常が発見された場合は、エラー処理(ステッアS132

()) を行い、終了する。

[0169]また、ステッアS1302の判訟において 直接収容する管理ネットワーク内のホストからの送信で れれば、受信アドレスを調べ、受信先も直接収容する管理ネットワーク内かどうかを調べる(ステッアS131 5)。もしそうであれば、直接収容する管理ネットワー ク内での逆受信であるので何もせずに終了する(ステッ アS1321)。

- 【0170】受信先が直接収率する管理ネットワーク外であれば、自装電は运信側ゲートウェイであるからステップS1316からS1319までの認証コード生成処理を行う。まず、パケットのフィルタリング処理(ステップS1316)を行い、カルタを通過したパケットに対して認証コードの生成処理を行う(ステップS1317)、そして、生成した認証コードをパケットに添けして(ステップS1318)、転送する(ステップS1318)、このとき、終路上に宛先側が一トウェイ以外が存在しない場合以外は、2種類の認証コード(受信用認証コード(受信用認証コード)を生成する。
- 【0171】なお、先に説明したようにパケットフィル タリング部は別装置の機能に委ねることも可能であり、 この場合にはフィルタリング処理(ステップS130
- 7、S1313、S1316)は省略される。 [0172] 第4の実施形態は、転送経路上のセキュリティゲートウェイの認証処理をきらに簡晰化するものである。 図18にホスト日1からホスト日2へのパケット転送とそのときの認証処理を例示した。前様として、ホスト日1・日全収容する管理ネットワークのセキュリティゲートウェイGA11、GB1が認証鍵Kを共有しているものとする。また、各セキュリティゲートウェイは他のセキュリティゲートマイのネットワーク上の位置を把握しており、受信先ホストアドレスからその管理ネットワークのセキュリティゲートウェイのアドレスのようながかるものとする。例えば、通信可能な全てのホストアドレスとそれに対応するセキュリティゲートウェ
- 【0173】まず、ホスト目1からパケットを受信した セキュリティゲートウェイGA11は受信先ホストアド レス日2からそれに対応するセキュリティゲートウェイ GB1のアドレスを求める。次に、パケット全体をデー ウとみなして、送信元アドレスとしてセキュリティゲートウェイGA11のアドレス。受信先アドレスとしてセキュリティゲートウェイGB1のアドレスを添付したが ケットを作成する。この処理はカプセル化と呼ばれる。 さらに、認識強ドで元の受信パケットに対する認証コードを計算し、これをカプセル化したパケットに添付して 添げされ

イの一覧をテーブルに管理しているものとする。

【0174】バケットはルーティング処理によりセキュ リティゲートウェイGA1に到着するが、セキュリティ ゲートウェイGA1では受信先のアドレスがセキュリティ ィゲートウェイであることを認識すると、そのまま転送

- する。このパケットは同様にしてセキュリティゲートウェイGA、GBに到着するが、これらも受信先がセキュリティゲートウェイであればそのまま転送する。
- 【0175】裁後にカアセル化されたパケットの宛先で あるセキュリティゲートウェイGB1ではまず送信元ア ドレス、受債先アドレス、設証コードなどのヘッダを除 去してデカアセル化を行い、その後のパケットに対して 認証鍵Kで認証コードを検索する。認証に成功すればパ ケットを転送してホスト日2に届ける。
- 【0176】これは、宛先がセキュリティゲートウェイ であれば、宛先側ゲートウェイでパケットの正当性が検 意されるため、途中のセキュリティゲートウェイでは正 当性の検査を簡略化したものである。
- 【0177】ここで、複数のセキュリティゲートウェイ の間で認証鍵を共有する方法の一例を示す。
- 【0178】以下で説明する方法は公衞鍵暗号をベース にしている。前様として、各セキュリティゲートウェイ には固有の秘密観と公開鍵が削り当てられているものと する。また、各セキュリティゲートウェイはネットワー 内市の全でのセキュリティゲートウェイの位置を把握 しており、パケットを転送するにあたりどのセキュリティゲートウェイを経由して受信先まで届くかが分かって いるのとする。さらに、全てのセキュリティゲートウェイの公開鍵を登録したデーブルを所持しているものと する。
- 【0179】このような前提の下で、送信側のセキュリティゲートウェイが認証課をフンダムに決定し、受信側のセキュリティゲートウェイの公開鍵で暗号化したデータを作成し、パケットと一緒に転送する。受信側では自らの秘密鍵でこれを復号して認証鍵を得る。
- [0181] 第2の実施邦機(図12)でも、GA11 が認証鍵K1, K2, K3, K4をラングムに決定し、これらを配布売のセキュリティゲートウェイの公開鍵で暗号化してコネクション確立のパケットに添付して転送すれば良い。このパケットを受信した各セキュリティゲートウェイは自分宛の暗号化データを自分の秘密鍵で復号して認証鍵を得る。
- 【0182】第3の実施形態および第4の実施形態に関

しても同様にして認証鍵を共有できる。

【0183】なお、健共有の前提条件を緩耐するためには、例えば経路上のゲートウェイ問い合わせプロトコルを用意すればよい。すなわち、送信パケットを受信したセキュリティゲートウェイGA11が、最初に経路上のゲートウェイ間い合わせ要求を受信した経路上のセキュリティゲートウェイ防団を対した経路上のとキュリティゲートウェイが自らの公開鍵とアドレスを問い合わせ、ケットと恋付しながら転送し、最終的に問い合わせ、ケットを受け取ったセキュリティゲートウェイGB1が、このパケット自体を応答として送信元のセキュリティゲールでは、

イゲートウェイGA11に向かって返すことにする。同 い合わせ東京パケットを受信したセキュリティゲートウ エイは、総約上の1つ手師のセキュリティゲートウ のアドレスと公開鍵を認識できる。さらに、応答パケッ トをも受信することで、経路上の1つ先のセキュリティ ケートウェイのアドレスとと解議も認識できる。

【0184】以上の説明では、セキュリティゲートウェイと送受信ホストを区別してきたが、これを同一とする相成ら可能である。すなわち、送受信パケットの認証機構を一般のホストに指載することもできる。この場合には、パケット認証機構の保養が強はそれを搭載したホストとなる。例えば、これまでに説明した第1〜第4の実施形扱の場合、いずなにおいても送信順ゲートウェイ

(図2におけるGA11)の機能をホストH1に、宛先 側ゲートウェイ (図2におけるGB1)の機能をホスト H2に持たせれば良い。

【0185】次に、図19に送信側および受信側のパケット認証機構を搭載したホストの一構成を示す。

【0186】本ホストは、アプリケーション処理部1601、トランスボート処理部1602、インターネットプロトコル(1P) 処理部1602、パンケーを消 部1604、ネットワークインタフェース1605から 構成される。このうち、1601~1603および16 05はTCP/IPによるプロトコルモジュールそのも のである。

【0187】バケット認証処理部1604は、認証コート検査部1611、受信パケット整形部1612、認証 建管理部1613、認証コード生成部1614、送信パケット整形部1615から構成される。

【0188】パケット認証処理部の動作は、送信時の処理と受信時の処理の2つに分けられる。

[0189]まず、上位層から要求のあったパケットに 認証子を生成し、送信する処理においては、上位層から のパケットに添付されている送儀先アドレスとコネクション1Dにより認証健管理部1613のテーブルを検索 し、そのエントリに登録されている全ての証明用認証健 を用いてパケットに対する認証コードを生成し、それを パケットに添付する。

【0190】一方、受信したパケットの認証を行ない、

上位層に接予処理においては、受信パケットに流付され ている送信元アドレスとコネクション I Dにより認証鍵 管理部1613のテーブルを検索し、そのエントリに登 録されている検索用認証鍵を用いて認証コードを検査す る。認証に成功したパケットのみを上位層に渡す。認証 に失敗したパケットに対してはエラー処理を行なう。

【0191】このようにセキュリティゲートウェイ機能 を送受信ホストにて動作させる構成は移動計算機を用い るモバイル・コンピューティングにおいて必須となる。 このような状況での本実施形態のセキュリティゲートウ ェイの動作を以下で説明する。

【0192】図1におけるホスト日4か分都ネットに移動し、ホスト15の位置が高速で移動したものとする。ホスト日5の位置から元の組織ネットのあるホストと通信するためにはセキュリティゲートウェイのAを通過するためのパケットを選託予を添けしたゲットを生成しなけんばならない。外部ネットはセキュリティゲートウェイで保護されていないため、認証下の生成・検査は移動ホスト自身が行う必要がある。

【0193】図20におけるホストH4が組織日ネットのホストH2の位置に移動し、組織AホットのホストH2の位置に移動し、組織AホットのホストH4からセキュリティゲートウェイの動作例を示した。図20の例は、ホストH4からセキュリティゲートウェイGA1へのエンド・ツー・エン・の認証子MAC0とリンク・パイ・リンクの認証子MAC1をパケットに添付して送信する第1つ実験例(図7)に相当するものである。図7との違いは送信ホストあるH4自身がパケット認証子を生成して送信する点にある。セキュリティゲートウェイGB1にとっては、受信したパケットの送信ホストを認証する必要があり、このために移動ホストH4が認証子MAC1を生成することを要求するととなる。

【0194】セキュリティゲートウェイが移動ホストを も収容する場合、その移動ホストの正当性が確認される ことは、モバイル環境でのホストのなりすましを防ぐ上 で極めて重要な意味を持つ、従って、本発明の骨子であ る、多数のセキュリティノードを介して安全にデータを 転送する方法は、移動ホストの混在するイントラネット 機能において効果的である。

【0195】次に、本学明の他の実施形態に係るセキュ リティゲートウェイの暗号処理機能について説明する。 (0196〕以下では、このセキュリティゲーウェイ (ファイアウォール)をデータ暗号化、復号化の制御方 式とそれに伴うデータバケットの形式の相違をもとに4 タイアに分け、各々の実現方を説明する。

【0197】(タイプ1)まず、図21と図22を参照 しながら、本実施形態に係るセキュリティゲートウェイ の構成および動作について説明する。

【0198】図21に、本実施形態のセキュリティゲートウェイ(タイプ1)の基本構成を示す。図21に示す

ように、タイプ1のセキュリティゲートウェイ2は、略 号化部11、復号化部12、暗号鍵記憶部13、ホスト アドレス管理部14、ホストアドレス比較部15を備え る。

【0199】図22は、本セキュリティゲートウェイを 通過するデータパケットの形式の一例を示す。データパ ケットは、送信元ホストアドレス(図中21)、受信先 ホストアドレス(22)、データ属性(23)、データ 本体(24)から構成される。送信元ホストアドレス (21)は送信元ホスト計算機を、受信先ホストアドレ ス(22)は受信先ホスト計算機を、それぞれ一意に示 す識別子で、例えばネットワークアドレスを使用する。 データ属性(23)は、例えば複数のビットで構成され るフラグ情報である。なお、データ属性(23)は、タ イブ1のセキュリティゲートウェイでは使用しないの で、ネットワーク内にタイプ1のセキュリティゲートウ ェイ2のみを設ける場合には、データ属性(23)のフ ィールドは、他の用途で使用しない限り、不要である。 【0200】図21のセキュリティゲートウェイにおい て、暗号化部11は、データ本体(24)を暗号化す る。復号化部12は、データ本体(24)を復号化す る。暗号鍵記憶部13は、データの暗号化、復号化に使 用される暗号線の管理、記憶を行う。暗号鍵記憶部13 には、例えばシステム管理者によって必要な暗号鍵情報 が格納される。ホストアドレス管理部14は、自セキュ リティゲートウェイに直接接続されているホスト計算機 のホストアドレスを格納している。ホストアドレス比較 部15は、ホストアドレス管理部14内に格納されてい るホスト計算機のホストアドレスと、データパケット内 の送信元ホストアドレス(21)および受信先ホストア ドレス (22) とを比較する。

【0201】図23に、本セキュリティゲートウェイが データパケットを受けとった際の動作を示す。もしホス トアドレス性較都15にで送信元ホストアドレス21の 示すホスト計算機がホストアドレス管理部14に登録さ れていると専門したなら(ステッアS11、S12)、 本セキュリティゲートウェイ2は暗号化部11でデータ 本体(24)を暗号化さる(ステッアS13)。そ で、データパケットを決敗を促進する(ステッアS1

【0202】また、ホストアドレス比較部15が、受信 先ホストアドレス22の示すホスト計算機がホストアド レス管理部14に登録されていると判断したから(ステップS14、S14)、復号化部12でデータ本体(2 4)を復号化する(ステップS16)。そして、データ パケットを次便に転送する(ステップS17)。

7).

【0203】また、上記以外の条件の場合には、セキュリティゲートウェイ2はデータパケットに何も処理を行わず通過させる(ステップS17)。

【0204】なお、ホストアドレス管理部14およびホ

ストアドレス比較都15でのアドレスの比較は、前述の 方法の他に、このセキュリティゲートウェイの下位に構 終されているサアホットワークアドレスをホストアドレ ス管理部14に登録しておき、これとデータパケット内 の送信元ホストアドレス21および受信先ホストアドレ ス22とを比較するといったように、他の構成を取るこ とも可能である。

【0205】以上のような動作の結果、データバケットは、図24に示すように、送信元ホスト3sを出てよりな動かセキュリティゲートウェイ2bで暗号化され、受信先ホストの直前のセキュリティゲートウェイ2tで復号化されることになる。すなわち、データは1回のみ暗号化、復号化され、一度セキュリティゲートウェイを適過した後は暗号化されていることになる。

【0206】(タイプ2)図25に、本実施形態のセキュリティゲートウェイ(タイプ2)の基本構成を示す。 タイプ2のセキュリティゲートウェイ2は、図21の構成に暗号化判定部16を付加したものである。

【0207】本セキュリティゲートウェイを通過するデータパケットの形式の一例は、先に説明した図22のものと同様である。

【0208】本セキュリティゲートウェイは、上遊した タイプ1のセキュリティゲートウェイと 日間校の機能の 図2のデータ属性 (23) に基づく処理で実現したも のである。すなわち、本実施形態では、データパケット 内のデーク属性 (23) として1ビットの暗号化ビット をビットの (基下位ビット) に設け、その値が1の場合 データは暗号化されており、0の場合は暗号化されてい ないこと (身暗号化)を示すものとする。暗号化門定部 行もにて暗号化ビットが1かのを割べることにより、 容易に暗号化されているか否かを判定することができ

【0209】ここでは、各セキュリティゲートウェイは、時号化されていないデータパケットが来た場合、ホストアドレス管理部14を影響することなく、時号化するようにしており、透信元を出て最初のセキュリティゲートウェイに別達した的点でデータは時号化される。そて受信先ホストの1つ前か0セキュリティゲートウェイではタイプ1と同様に、受信先ホストアドレス22の示ホスト計算機がホストアドレスを理部14に登録されているなら、復号化部12でデータ本体24を復号化する。本セキュリティゲートウェイは、先のタイプ1のものに比較し、ホストアドレス管理部14で済むので、より効率の限し、エストアドレス管理部14で済むので、より効率の限し、データ転送が開発できる。

【0210】ただし、ここでは、データ転送の安全性を 保持するために、データ暗号化ビットの転送途中での改 ざんに対応することを考慮する。すなわち、転送経路で のデータ改ざんに対処するため、データを暗号化したセ キュリティゲートウェイは、暗号化ビットを1にすると 同時に、データパケット内の署名フィールドを自身の署 名情報(例えば、デジタル署名)で置き換える。これ は、例えばデータ属性(23)の一部のフィールドを使 田」てもよい」。個別に設けてもよい。

【0211】もし経路途中で、何者かによって本来の (未晴号化)のデータが1(晴号化)に改さんされた場 合、署名情報は元テクのままであるので、次の段階の セキュリティゲートウェイはデータの矛盾を指摘でき、 エラーとして転送を中止できる。よって未精号化のデー タをそのまま外部ネットワークに送出してしよう事態を 目置できる。

【0212】また、本来、1 (轄号化)の韓号化ビット が0に改ざんされた場合、署名情報がないと、次の暗号 化装置で2回目の暗号化が行われてしまう。このケース は情報がかに強れることはないが、受信先で正しく保号 できないという事態を招く。しかし、このケースもデフ ォルト以外の署名情報が付いているのに暗号化ビットが 0であるという矛盾を検出することでエラー処理に入る ことができる。

【0213】以上のようなタイプ2のセキュリティゲートウェイの処理を図26に示す。

【0214】本セキュリティゲートウェイでは、データ パケットを受け取ると(ステップS20)、まず、暗号 化判定部16にて、暗号化ビットと署名情報を参照し、 次のステップS21、S22、S23、S24の判断が 行なわれる。

【0215】暗号化ビットが0で意味のある署名情報が ついているか(ステップS21、S23)、暗号化ビッ トが1で意味のある署名情報がついていない場合(ステップS22、S24)は、エラー処理となる(ステップ S30)。

【0216】暗号化ビットが0で意味のある署名情報が ついていない場合(ステップS21、S23)、データ 本体(24)を暗号化して(ステップS25)、次段に 転送する(ステップS29)。

[0217] 暗号化ビットが1で意味のある署名情報が ついている場合(ステップS22, S24)、受信先ホ ストアドレス(22)がホストアドレス神電部14内に 登録されているか判定し(ステップS26)、登録され ているときは(ステップS27)、データ本体(24) を役号化して(ステップS28)、次段を転送し(ステップS29)、一方、登録されていないときは(ステップ ップS29)、一方、登録されていないときは(ステップS29)、何も処理をせずに、次段に転送する(ステップS29)、アラップS29)。

【02181 ただし、この場合、暗号化ビットを1から のに変え、かつ、署名情報を取り去ってしまうような改 ざんを受けてしまうと適当なエラー検出はできない。そ のため、そのように改ざんされたデータをセキュリティ ゲートウェイが受けとると、そのデータに2度目の暗号 化処理を施してしまうことになる。この場合、受け手が 正しくデータ内容を得られない不具合が生じるが、デー タ内容の漏洩は起こらない。

【0219】(タイプ3,タイプ4)次に、タイプ3,タイプ4のセキュリティゲートウェイについて説明す

[0220]上記のタイプ1およびタイプ2のセキュリティゲートウェイの動作所では、図24に示すように、 転送されるデータが送信元、受信先の小組織のみの秘密 情報であり、経路途中のいかなる他の部署(たとえ上位 階層の部署であっても)にも開示されないことを保証す もものであった。

【0221】しかし、一般にネットワークを介して通信を行う場合、よりネットワークの外側でデータの暗号化、復号化を行いたい場合がある。

【0222】ここでは、一例として、図27に示すよう なネットワークにおいて、マルチキャスト通信で複数の 受信先にデータを通信する場合、具体的には、ホスト× から自組織内の他部署のホストa、bと外部組織内のホ ストc、d、eにデータを敬遠する場合を考える。

【0223】この場合、自組織内では、送信元ホストから2つのセキュリティゲートウェイを通して接続されている部署 a、 bに同じデータを送信するので、暗号化はセキュリティゲートウェイA(送信元から3つめのセキュリティゲートウェイ)で行うようにすると、自組織内部署への送信は暗号化、復号化処理を行わずに高速に行うことができる。

[0224]また、外部組織側では、セキュリティゲートウェイB(受信先ホストから2つめのセキュリティゲートウェイ)で復身化を一度行えば、都督へ、d、eの各々の入口のセキュリティゲートウェイでの復号化処理を回慮でき、やはり転送効率を高めることが可能である。

【0225】この例における暗号化、復号化を行うさせ ュリディゲートウェイから送信元、受信先ホストへの経 筋数を暗号化、復号化レベルと定義し、所定の結号化、 復号化レベルのセキュリティゲートウェイで暗号化、復 号化処理されることをユーザが指定する場合の構成、動 作を考える。

【0226】まず、タイプ3のセキュリティゲートウェイについて説明する。

【0227】図28に、上記要求に応じるためのタイプ 3のセネュリティゲートウェイの構成例である。図28 の各構成部かの基本的を機能は、図21と開始である。 【0228】各データパケットには図29に示すように データ原性、図22中の23)内にそのデータパケット の発信者が要求する暗号化したがおよび復号化ベルを コード化して与えておく。各セキュリティゲートウェイ 内では、ホストアドレス管理部14内の管理情報に、そ のセキュリティゲートウェイから下位にある全てのホスト トアドレスおよびそれらのホストに到達するレベル数を 記録しておく。例えば、図27のセキュリティゲートウェイ名に含まれるセキュリティゲートウェイ内のホストアドレス管理部14には、図28に示すような情報が登録される。

【0229】本セキュリティゲートウェイでは、これら のデータパケット内に与えられた暗号化、復号化レベル 要求およびホストアドレス管理部14内の情報を元に以 下のように動作する。

【0230】本セキュリティゲートウェイは、データパ ケットの送信元ホストがホストアドレス管理部14に登 録されており、かつ、そのホストのレベル数がデータパ ケット的に示された暗号化レベルに等しい場合に、暗号 他部11でテータの暗号化を行う。また、要伝ホスト がホストアドレス管理部14に登録されており、かつ、 そのホストのネストレベルがデータパケット内に示され た復号化レベルに等しい場合に、復号化都12でデータ の復号化を行う。従って、図29に示す形式のデータパ ケットが羽27のネットワーク構成でホスト xから発信 された場合。セキュリティゲートウェイA で暗号化さ れ、セキュリティゲートウェイBで復号化されることに なる。

【0231】次に、タイプ4のセキュリティゲートウェイについて説明する。

【0232】本セキュリティゲートウェイの構成は、図28のタイプ3のものと同様である。ただし、本セキュリティゲートウェイでは、データパケット内の暗号化、仮号化レベルを1つの共通の情報で扱うと吸定し、1つのデータフィールドを共有して使用する。従って、ここでは、扱うデータパケットの形式は図30のようになって、

【0233】各セキュリティゲートウェイでは、送信元 ホストがホストアドレス管理部14に登録されており、 かつ、そのホストのレベル数がデータパケット内に示さ れた暗号化、復号化レベルに等しい場合に暗号化部11 でデータの暗号化を行う。また、受信先ホストがホスト アドレス管理部14に登録されており、かつ、そのホス トのレベル数がデータパケット内に示された暗号化、復 号化レベルに等しい場合に復号化都12でデータの復号 化を行う。

【0234】にのタイプ3、タイプ4の2つの実施形態 では、暗号化されていないデータがネットワークの複数 のバスを遡返ので、タイプ1、2に比べセキュリティ的 に劣ってしまうことが考えられる。また、データバケッ ト内のデークについては、タイプ2で示した暗号化ビッ トの改さんだけでなく、暗号化、復号化レベル情報も改 さんされる可能性があることを考慮しなくてはいけな い、これを助でには、タイプで説明したと同様の、暗 号化を行ったセキュリティゲートウェイの署名機構、デ ータのチェック機構を付加し、各ネットワーク経路上で データの整々化をチェックと、もし矛盾のあるデータバ ケットが入力された場合はエラー処理を行うようにすれ ばよい。

【0235】一例として図31でホストxから暗号化レ ベル3でデータが送出され、このデータがセキュリティ ゲートウェイB、C間で改ざんされ、暗号化レベルが2 に変えられてしまう場合を考える。この場合、セキュリ ティゲートウェイAで暗号化されるはずであったにもか かわらず、セキュリティゲートウェイAに到達するとホ ストxはレベル3であるから自装置では暗号化しない。 と判断してしまい。暗号化されていないデータが外部に 洩れていってしまうことになる。ここで、タイプ2の実 施形態で説明したような暗号化ビットと暗号化署名情報 を使い、セキュリティゲートウェイAで判定を行うと、 そのような未暗号化情報の外部への漏洩が防止できる。 すなわち、そのようなデータがセキュリティゲートウェ イAに到達した場合、暗号化署名情報が元データのまま であるから ネットワークの下位では暗号化されていな いことになり、暗号化レベルの情報と矛盾する。また、 暗号化ビットも1になっていないので、その点でも矛盾 がある。従ってセキュリティゲートウェイAはデータの 内容が途中経路で改ざんされたと判定でき、エラー処理 を行うことができる。

【0236】以上は、暗号化レベルが小さく改ざんされた場合であるが、暗号化レベルが大きく改ざんされる場合(エラー判定しないと、2重の暗号化がされてしまう)も同様に処理できる。

【0237】図32には、改ざんに対処できるタイプ 3、タイプ4のセキュリティゲートウェイでの判定処理 を示す。なお、ここでは、図25の暗号化判定部16の 判定処理を最初に行なうものとしている。

【0238】木セキュリティゲートウェイでは、データ パケットを受け取ると(ステップS40)、まず、暗号 化判定部16にて、暗号化ビットと署名情報を参照し、 次のステップS41、S42、S43、S46の判断が 行なわれる。

【0239】暗号化ビットが0で意味のある署名情報がついているか(ステップS41、S43)、暗号化ビットが1で意味のある署名情報がついていない場合(ステップS42、S46)は、エラー処理となる(ステップS50)。

【0240】暗号化ビットが0で意味のある署名情報がついていない場合(ステップS41、S43)、データの暗号化レベルが登録された送信ホストのレベル教と同じならば(ステップS47)、データの暗号化レベルが登録された送信ホストのレベル教より大きいならば(ステップS45)、上位で暗号化し(ステップS48)、データの暗号化レベルが登録された送信ホストのレベル教より大きいならば(ステップS48)、データの暗号化レベルが登録された送信ホストのレベル教よりかさいならば、エラー処理となる(ステップS50)。

【0241】暗号化ビットが1で意味のある署名情報が

ついている場合(ステップS42, S46)、既に暗号 化完了と判断する(ステップS49)。

【0242】なお、ステップ47のようにここで暗号化すると判定された場合、暗号化した後に次原に転送する。また、ステップ48のように上位で暗号化すると判定された場合、またはステップ49のように原に暗号化完了と判定された場合、何も処理せずに次段に転送す

【0243】本実施形態では、暗号化ビットの改ざんに ついてはタイプ2のセキュリティゲートウェイの場合と 同様に処理することができる。

【0244】ここで、時号化、復号化レベル情報や時号 化ビットなどの制助情報に、データ本体(24)とは別 の時号化を行い、実際に時号化、復号化を行うセキュリ ティゲートウェイのみがこれらの情報を復号化できるようにして、よりセキュリティを高めることも可能であ

[0245] なお、タイプ3、4の実施形態における時 号化鍵の配布については、転送経路の全てのノード間で 時号化鍵を子め交換しておく方法や、転送返東が発生し た際にデータ転送の前に送信元と受信先の間で鍵の交換 を行うなどの方法が考えられるが、適当な方法を選択し て行うものと仮定する。

【0246】さらに、本実施形態では、パケット暗号処理機能はセキュリティゲートウェイに一体化されているが、送信ホストもしくは受信ホストにもパケット暗号処理機能を内蔵することも可能である。特に、移動計算機を用いるモバイル・コンピューティング環境で必要となる。例えば、図1におけるホスト日4が外部ネットに移動し、ホスト日5の位置に移動したものとする。外部ネットはセキュリティゲートウェイで保護されていないため、送信パケットの暗号化および受信パケットの復号を移動へなり自身が行う必要がある。

【0247】バケット暗号処理機能を送受信ホストに搭 裁した・構成例としては、図17において認証コード検 重縮(1661)をバケット候与部は、認証コード生成部 (1613)を暗号鍵管理部に、認証コード生成部(1 614)をバケット暗号化部に、それぞれ覆き換えたも のとなる。

【○2.48】第1~第4の実施形態で説明した認証処理 依能に係る発明と他の実施形態で説明した時号処理機能 に係る発明と他の実施形態で説明した時号処理機能 に係る発明とは、独立実施可能である。すなわち、ゲートウェイといずれかの設証処理機能およびいずれかの設証処理機能の一方を設けてセキュリティゲートウェイとすることも、ゲートウェイといずれかの認霊処理機能およびいずれかの暗号処理機能の両方を設けてセキュリティゲートウェイとすることも「前径である。

【0249】また、本実絶形態では、全ゲートウェイに 設証処理機能および/または暗号処理機能を設けてセキ ェリティゲートウェイとしているが、本発明を適用する ネットワークに応じて、認証処理機能および/または暗 号処理機能を設けないセキュリティゲートウェイが一部 存在していても構わない。

【0250】また、本実施形態の各セキュリティゲート ウェイの機能や計算機の機能は、プログラムとして実現 することが可能である。

【0251】本発明は、上述した実施の形態に限定されるものではなく、その技術的範囲において種々変形して実施することができる。

#### [0252]

【発明の効果】 本発明によれば、送信元計算機を管理するパケット処理装置と受信先計算機を管理するパケット処理装置の間で認証手級をを行い、受信急計算機を管理するパケット処理装置は、認証法により受信したパケットの正当性を確認することができる。また、際接するパケット処理装置固あるいは送信元計算機を管理するパケット処理装置との間で認証手続きを行うことにより、各パケット装置はパケットので、当生を確認することができる。

【0253】特に、複数のパケット処理装置が正当性を 確認可能であるため、保護ネットワークが開催化され、 各階層にパット処理装置を配置する場合においても、 安全にパケット認証が行える。また、移動計算機を利用 したモバイル・コンビューティング環境でも、移動ホス トにパケット処理装置の機能を実装することにより安全 にパケット処理装置の機能を実装することにより安全 にパケット短距を行うことができる。

[0254]また、本発明によれば、保護ネットワーク 物階層化され、各階層にパケット処理装置を配置する場合においても、重要な情報をネットワークを介して通信 する際に、送信機でデータパケットを時号化し、受信側 で復号化する処理を、ユーザの指定する箇所で1回の 行うことができ、暗号化、後号化の処理に起因するデー 夕転送効率の低下を防止することができる。さらに、そ のようなネットワーク構成において、データに含まれる 観報を共有でも最小のネットワーク範囲を設置し、必 要なネットワーク階層で1回のみ暗号化、復号化を行 い、かつ不要な多段階の暗号化を回避するよう制計する ことが可能になる。

【○255]また、本発明によれば、各パケット処理装 電で暗号化を行った際にデータパケットに暗号化完了を 示す情報を付加し、この情報の付加されたデータパケットに対しては、その暗号化装置では暗号化を行わないように制御するとができるので、各暗号化装置なに挑雑なネットワーク構成の設定を行うことなく、1回のみ暗号、復号化を行うようにシステムを設定することが可能になる。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の実施の形態に係るセキュリティゲート ウェイが用いられる計算機ネットワークの一構成例を示 す図

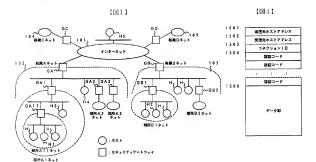
- 【図2】図1の計算機ネットワークにおけるパケットの 流れの一例を説明するための図
- 【図3】本発明の第1の実施形態に係るセキュリティゲ ートウェイの構成を示す図
- 【図4】パケットフォーマットの一例を示す図
- 【図5】パケット設証機能を実施するためのパケットフ ォーマットの一例を示す図
- 【図6】 同本実施形態における認証鍵テーブルの一例を 示す図
  - 【図7】 同本実施形態の動作を説明するための図
- 【図8】同本実施形態におけるセキュリティゲートウェ
- イの処理手順を示すフローチャート 【図9】メッセージ認証子の多重化を効率化する方法に
- おけるメッセージ認証子の計算対象データの一例を示す 図
- 【図10】本発明の第2の実施形態に係る送信側のセキ ュリティゲートウェイの構成を示す図
- 【図11】同実施形態に係る転送経路上のセキュリティ ゲートウェイの構成を示す図
- 【図12】 同実施形態の動作を説明するための図
- 【図13】 同本実施形態における認証鍵テーブルの一例
- 【図14】 同本実施形態におけるセキュリティゲートウ ェイの処理手順を示すフローチャート
- 【図15】本発明の第3の実施形態の動作を説明するた めの図
- 【図16】同実施形態におけるセキュリティゲートウェ イの処理手順を示すフローチャート
- 【図17】同実施形態におけるセキュリティゲートウェ イの処理手順を示すフローチャート
- 【図18】本発明の第4の実施形態の動作を説明するた めの図
- 【図19】パケット認証機構を送受信ホストに搭載した 場合の構成を示す図
- 【図20】移動計算機を送信ホストとした場合のパケッ
- ト認証機能の動作を説明するための図 【図21】本発明の他の実施形態に係るセキュリティゲ
- ートウェイ(タイプ1)の基本構成を示す図 【図22】同実施形態におけるデータパケットの一形式
- を示す図 【図23】同実施形態に係るセキュリティゲートウェイ
- (タイプ1) がデータパケットを受けとった際の動作手 順を示すフローチャート
- 【図24】同実施形態に係るセキュリティゲートウェイ

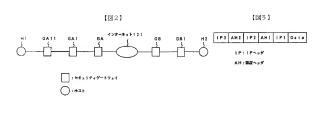
により実現される暗号化通信を示す概念図

【図25】データ属性に基づいて暗号化処理を行うセキ ュリティゲートウェイ (タイプ2)の基本構成を示す図 【図26】同実施形態に係るセキュリティゲートウェイ (タイプ2)がデータバケットを受けとった際の動作手 順を示すフローチャート

- 【図27】 同家施形態に係るセキュリティゲートウェイ によりマルチキャスト通信を行う際のネットワーク基本 構成およびデータ転送形態の一例を示す図
- 【図28】ユーザが暗号化、復号化レベルを個別に指定 するセキュリティゲートウェイ (タイプ3) の基本構成 を示す図
- 【図29】同実施形態に係るセキュリティゲートウェイ (タイプ3)におけるデータパケットのデータ属性の一 形式を示す図
- 【図30】同実施形態に係るセキュリティゲートウェイ (タイプ4) におけるデータパケットのデータ属性の一 形式を示す図
- 【図31】暗号化レベル情報が改ざんされる場合を説明 するための図
- 【図32】同実施形態に係るセキュリティゲートウェイ (タイプ3,タイプ4)で暗号化レベル情報の改ざんの 有無を判定するための処理の流れを示すフローチャート 【符号の説明】
- 101…インターネット
- 102…組織Aネットワーク
- 103…組織Bネットワーク
- 104…組織Cネットワーク
- 105…組織Dネットワーク 301,501,601…パケット受信部
- 302.604…設証コード検査部
- 303,503,603…認証鍵管理部
- 304.506.606…パケットフィルタリング部
- 305.504…認証コード生成部
- 306,505,605…パケット整形部
- 307.502.602…パケット転送部
- GA, GA1, GA11, GB, GB1, GC, GD, 310…セキュリティゲートウェイ
- 510…(送信元)セキュリティゲートウェイ 610…(転送経路上)セキュリティゲートウェイ
- 1501…送信元ホストアドレス
- 1502…受信先ホストアドレス
- 1503…コネクションID 1504…設証コード
- 1505…データ部
- H. H1, H2, H3, H4…ホスト
- 2, 2a, 2b, 2t ... セキュリティゲートウェイ
- 3, 3s, 3d, host a~host e, hos
- t v~host x…ホスト
- 11…暗号化部
- 12…復号化部
- 13…暗号鍵記憶部
- 14…ホストアドレス管理部
- 15…ホストアドレス比較部
- 16…暗号化判定部
- 21…送賃元ホストアドレス

22…受信先ホストアドレス 23…データ属性 24…データ本体

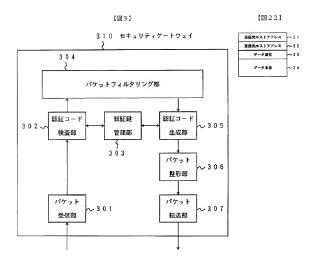


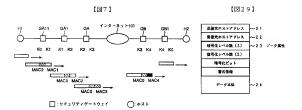


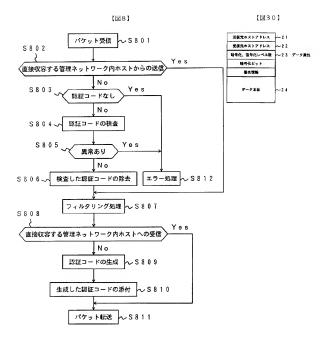
[図9]

H2   ID1   K1   K2   AH内独立→下で帰居   H2   ID1   ~ K3, K4   □ : AH2内部在→下で帰居   H4   ID2   K5   K6   H3   ID3   K1, K5   ~ ·	信先ホスト アドレス	受信先ホスト アドレス	コネクション	技业用 製缸数	延期用 算証数	IP3 AH2 IP2 AH1 IP1 Data
H4   ID2   K5   K6	Н1	H 2	I D 1	К1	K 2	AH1内類粒コードで保護
H4   ID2   K5   K6 H3   ID3   K7, K8	н 3	H 2	ID1	-	K3, K4	「プターを AH2の はばっ 一 ドで保留
	HI	H4	ID2	K 5	K 6	2231741277112244 1 C 5444
	H 5	H3	I D 3	K1, K8		
IP: IP < 99				<u> </u>		IP:IPヘッダ

[図6]



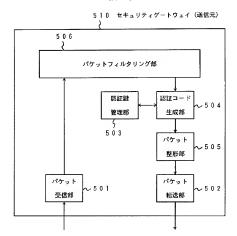




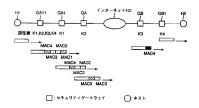
【図13】

送信元ホスト アドレス	受信先ホスト アドレス	コネクション ID	検査用 調証鍵	旋明用螺旋機
H 1	H 2	101	K1	
Н 3	H 2	101		K2, K3, K4, K6
H 1	H 4	1 D 2	K 6	
H 5	Н3	I D 3	K7	
				ł

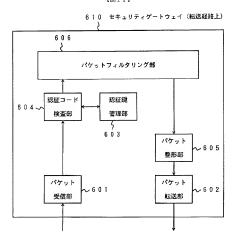




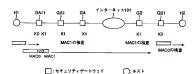
【図12】

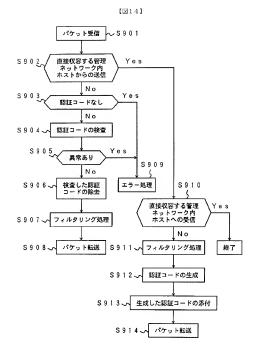


[311]

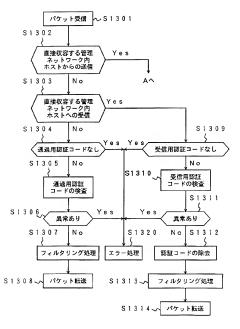


【図15】

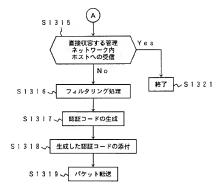




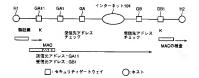
【図16】



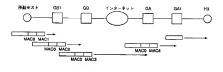
[317]

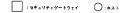


【図18】

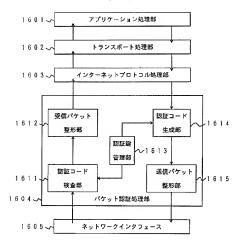


## 【図20】





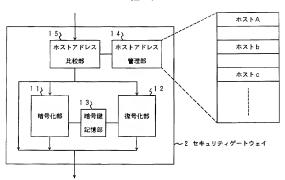
【図19】



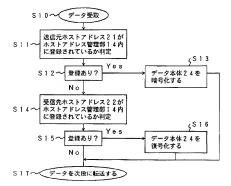
送信元ホスト)~3:

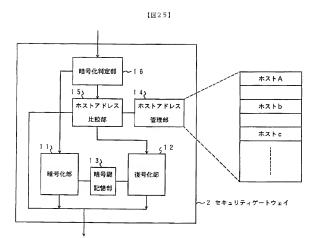
【図24】

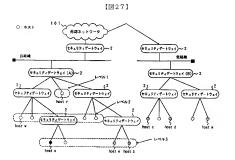




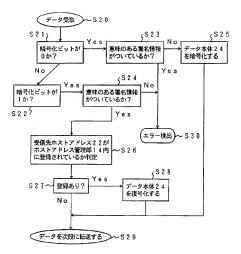
【図23】



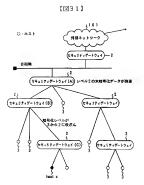


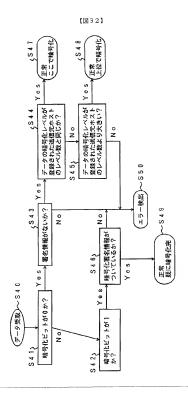


[図26]



[図28] (host) (lebel) ホストa 3 ر15 ر4 1 ホストb 3 ホストアドレス ホストアドレス ホストv 1 比較部 管理部 ホストw 2 ホストx 3 512 ر 1 1 ر3 1 暗号化部 暗号鍵 復号化部 記憶部 ~2 セキュリティゲートウェイ





フロントページの続き

## (72)発明者 岡本 利夫 神奈川県川崎市幸区小向東芝町1番地 株 式会社東芝研究開発センター内